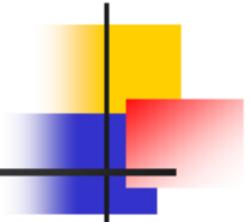


هوش مصنوعی



نام مرجع :

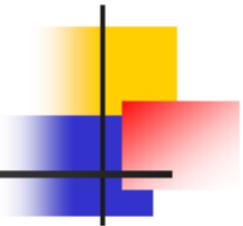
Artificial Intelligence A Modern Approach

نویسنده :

استوارت راسل ، پیتر نورویگ

تهیه کننده :

مجتبی پورمحقق



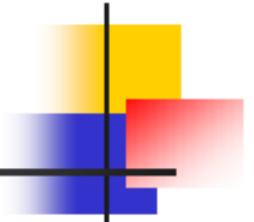
هوش مصنوعی

فصل اول

مقدمه

Artificial Intelligence

هوش مصنوعی



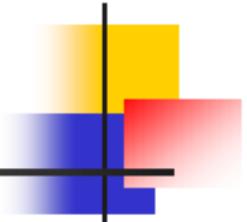
فهرست

↳ هوش مصنوعی چیست؟

↳ مبانی هوش مصنوعی

↳ تاریخچه هوش مصنوعی

مقدمه



هوش مصنوعی چیست؟

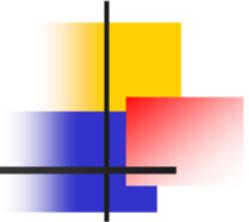
مانند انسان فکر کردن

عاقلانه فکر کردن

مانند انسان عمل کردن

عاقلانه عمل کردن

مقدمه

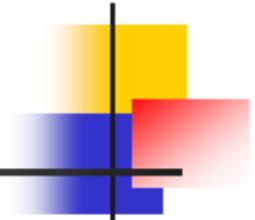


Acting humanly

مانند انسان عمل کردن

- ✓ هنر ساخت ماشینهایی که کارهایی را انجام میدهند که آن کارها توسط انسان با فکر کردن انجام میشوند.
- ✓ مطالعه برای ساخت کامپیوترها برای انجام کارهایی که فعلًاً انسان آنها را بهتر انجام میدهد.

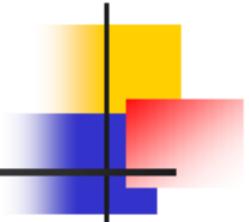
مقدمه (مانند انسان عمل کردن)



تست تورینگ



مقدمه

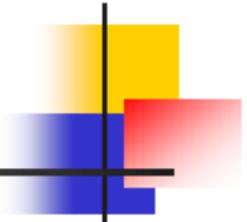


Thinking humanly

مانند انسان فکر کردن

- ✓ تلاش جدید و هیجان انگیز برای ساخت ماشین هایی متفکر و با حس کامل
- ✓ خودکارسازی فعالیت های مرتبط با تفکر انسان ، فعالیتهایی مثل تصمیم گیری ، حل مسئله ، یادگیری

مقدمه



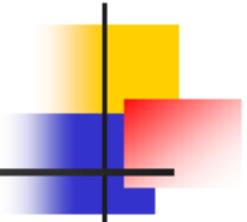
Think rationally

عاقلانه فکر کردن

✓ مطالعه توانایی های ذهنی از طریق مدل های محاسباتی (منطق گرایی)

✓ مطالعه محاسباتی که منجر به درک و استدلال می شود.

مقدمه



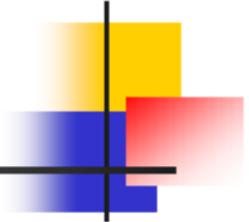
Act rationally

عاقلانه عمل کردن

طوري عمل کند که بهترین نتیجه را ارائه دهد

✓ هوش محاسباتي ، مطالعه طراحی عامل هاي هوشمند است

مقدمه



مبانی هوش مصنوعی

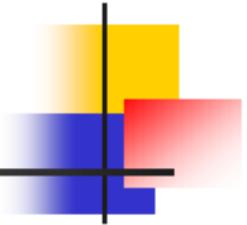
روان شناسی: تطبیق ، اثر طبیعی
ادراک و تاثیر آن بر محیط

فلسفه: منطق ، استدلال ، ناشی
شدن تفکر از مغز فیزیکی ، مبانی
یادگیری ، زبان و عقلانیت

ریاضیات: نمایش رسمی الگوریتمها ،
محاسبات ، تصمیم پذیری و تصمیم
ناپذیری ، احتمال

زبان شناسی: علم
ارائه ، گرامر

مقدمه



مبانی هوش مصنوعی

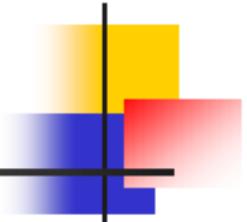
علوم عصبی: نحوه پردازش
اطلاعات توسط مغز

نظریه کنترل و سیبرنتیک: تحت کنترل
در آوردن محصولات مصنوعی، ثبات و پایداری، طراحی
عامل بینه

مهندسی کامپیوتر: ساخت
کامپیوتراهای سریع

اقتصاد: نظریه تصمیمهای عقلایی،
نظریه بازی

مقدمه



تاریخچه هوش مصنوعی

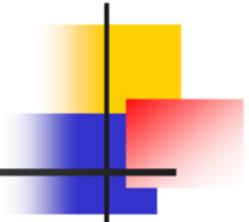
□ 1943، مک کولوچ و والر پیترز: ارایه مدل نرون مصنوعی بیتی (دو حالت) قابل یادگیری به منظور محاسبه هر تابع قابل محاسبه.

□ 1950، آلن تورینگ اولین بار دید کاملی از هوش مصنوعی را تحت عنوان "محاسبات ماشینی و هوشمند" ارایه نمود.

□ 1951، هینسکی و ادموندز اولین کامپیوتر شبکه عصبی را طراحی کردند.

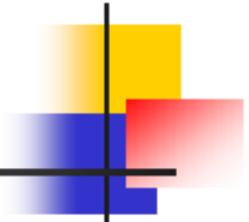
□ 1952، آرتور سامویل: برنامه ای ساخت که یاد میگرفت بهتر از نویسنده اش بازی کند؛ در نتیجه این تصور را که "کامپیوتر فقط کاری را انجام میدهد که به آن گفته شود" نقض کرد.

مقدمه (تاریخچه هوش مصنوعی)



- 1956 ، نشست کارگروهی دورتموند: انتخاب نام هوش مصنوعی
- 1959 ، هربرت جلونتر: برنامه GTP را ساخت که قضایا را با اصل موضوعات مشخص ثابت می کرد.
- 1958 ، جان مک کارتی: تعریف زبان لیسپ که بهترین زبان هوش مصنوعی شد.
- 1958-1973 ، جیمز اسلاگل: برنامه حل مسایل انگرالگیری فرم بسته
- تام ایوانز: برنامه حل مشاهیت های هندسی
- دانیل بابروز: برنامه حل مسایل جبری
- دیوید هافمن: پروژه محدوده بینایی روبات در جهان بلوکها
- دیوید والتز: سیستم بینایی و انتشار محدود
- پاتریک ونیستون: نظریه یادگیری

مقدمه (تاریخچه هوش مصنوعی)



(1966-1973) کند شدن مسیر تحقیقات هوش مصنوعی

□ پیچیده شدن الگوریتم برنامه های جدید

■ برنامه ترجمه متون

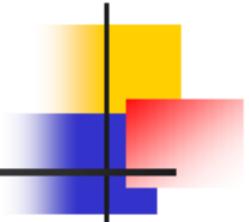
□ انجام ناپذیری بسیاری از مسائلی که سعی در حل آنها بود

■ عدم موفقیت اثبات قضایا با مفروضات بیشتر

□ بکارگیری بعضی محدودیتها روی ساختارهای اساسی

■ محدودیت نمایش پرسپترون دو ورودی

مقدمه (تاریخچه هوش مصنوعی)



(1969-1979) سیستم های مبتنی بر دانش

□ جست و جوی همه منظوره که سعی بر یادگیری داشت تا پیمودن راه حل کامل

▪ مثل برنامه DENDRAL، بوجانان و همکارانش در سال 1969

▪ مزیت برنامه DENDRAL این بود که اولین سیستم پاداش غنی بود

□ متدولوژی جدید سیستم خبره

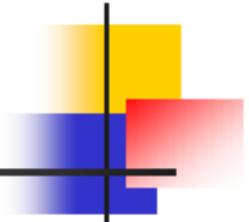
▪ مثل سیستم MYCIN که برای تشخیص عفونتهای خونی طراحی شد

▪ استفاده از فاکتورهای قطعیت

□ افزایش تقاضا برای نمایش دانش

▪ استفاده از منطق در پرولوگ ، استفاده از ایده مینسکی یعنی قابها و ...

مقدمه (تاریخچه هوش مصنوعی)

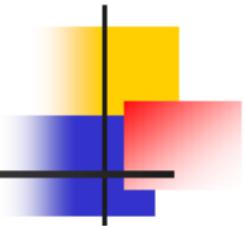


1980 تا کنون: تبدیل هوش مصنوعی به یک صنعت

1986 تا کنون: برگشت به شبکه های عصبی

1987 تا کنون: هوش مصنوعی به علم تبدیل میشود

1995 تا کنون: ظهر عاملهای هوشمند



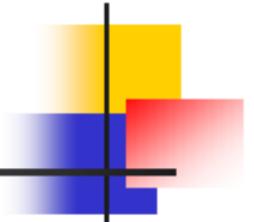
هوش مصنوعی

فصل دوم

عاملهای هوشمند

Artificial Intelligence

هوش مصنوعی



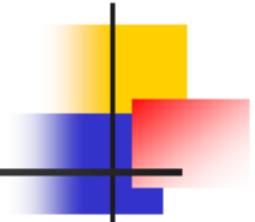
فهرست

﴿ عامل

﴿ خواص محیطهای وظیفه

﴿ برنامه های عامل

عاملهای هوشمند



↳ دنباله ادراک

سابقه کامل هر چیزی است که عامل تاکنون درک کرده است.

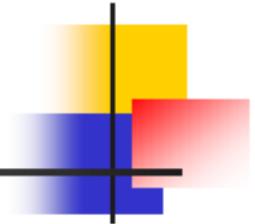
↳ تابع عامل

رفتار عامل توسط تابع عامل توصیف میشود که هر دنباله ادراک را به یک فعالیت نقش میکند.

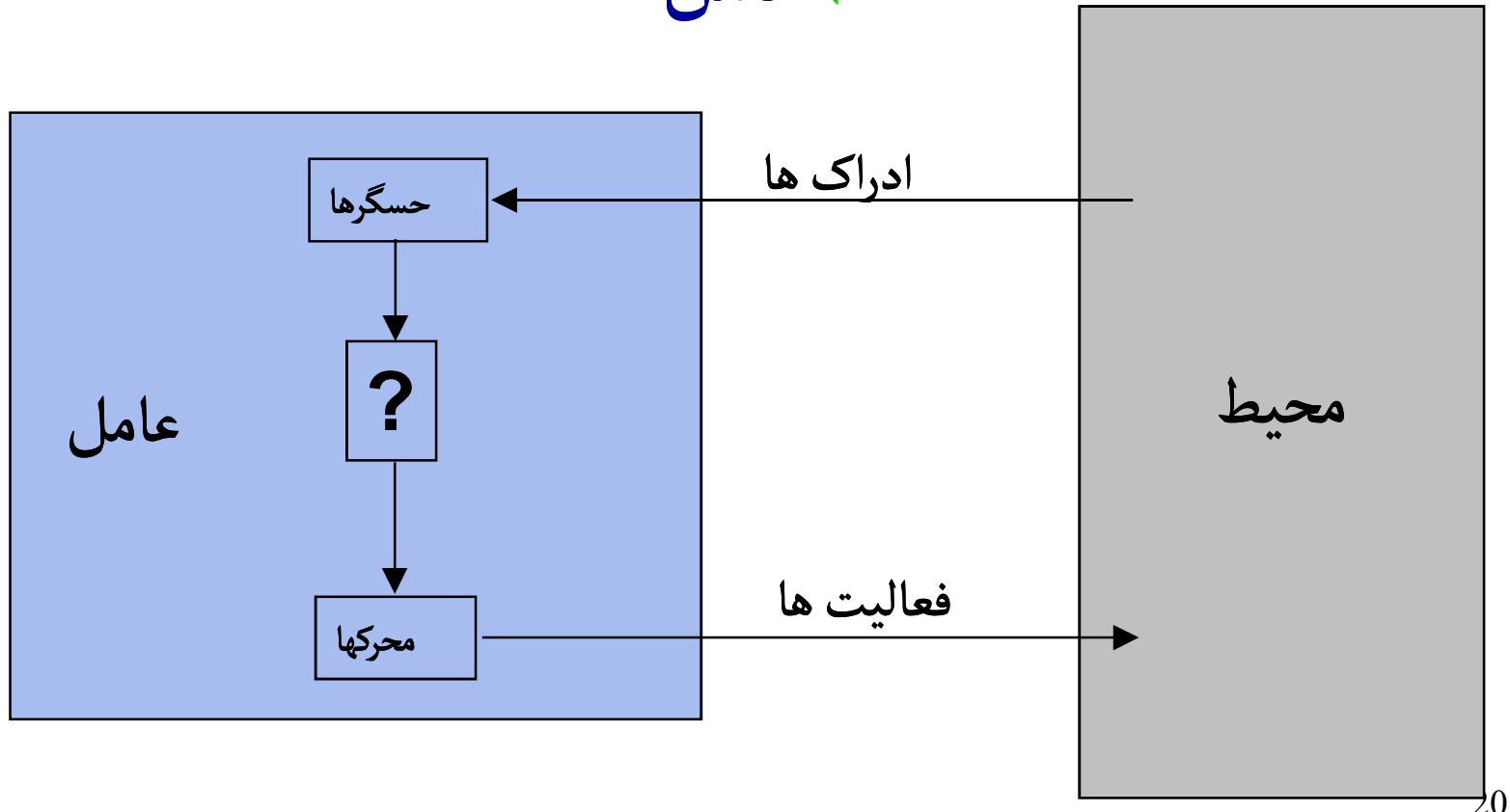
$$f : P^* \rightarrow A$$

دنباله ادراک : تابع عامل → فعالیت

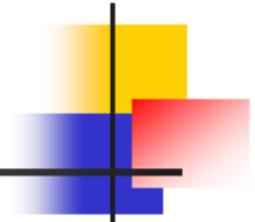
عاملهای هوشمند



عامل ⇝



عاملهای هوشمند



↳ معیارهای کارایی

معیار کارایی ، معیاری برای موفقیت رفتار عامل است.

• بر اساس خواسته های فرد در محیط انتخاب میشود

↳ رفتار عقلایی

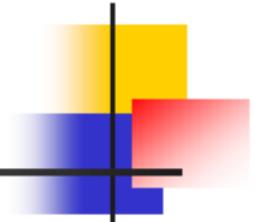
معیار کارایی که ملاکهای موفقیت را تعریف میکند

↳ دانش قبلی عامل نسبت به محیط

↳ فعالیتهایی که عامل میتواند انجام دهد

↳ دنباله ادراک عامل در این زمان

عاملهای هوشمند



↳ عامل عالیم (Omni science)

خروجی واقعی فعالیت خود را میداند و میتواند بر اساس آن عمل کند

↳ عامل خردمند (Rational agent)

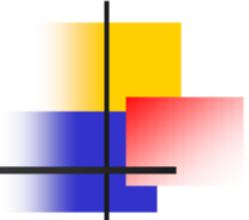
فعالیتی را انتخاب میکند که معیار کارایی اش را حداکثر میکند

- جمع آوری اطلاعات ، اکتشاف ، یادگیری

↳ عامل خود مختار

نقص دانش قبلی خود را میتواند جبران کند

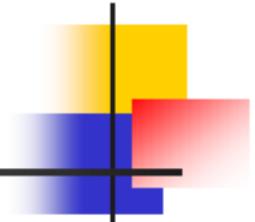
عاملهای هوشمند



محیط های وظیفه خواص

- ↳ کاملاً قابل مشاهده در مقابل قابلیت مشاهده جزئی
- ↳ قطعی در مقابل غیر قطعی
- ↳ راهبردی
- ↳ رویدادی در مقابل ترتیبی
- ↳ ایستا در مقابل پویا
- ↳ گستته در مقابل پیوسته
- ↳ تک عاملی در مقابل چند عاملی
- ↳ چند عاملی رقابتی در مقابل چند عاملی همیاری

عاملهای هوشمند



ساختار عاملها

برنامه + معماری = عامل

کار هوش مصنوعی طراحی برنامه عامل است که تابع عامل را پیاده سازی می‌کند

برنامه های عامل

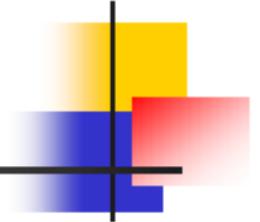
◀ عاملهای واکنشی مدل گرا

◀ عاملهای واکنشی ساده

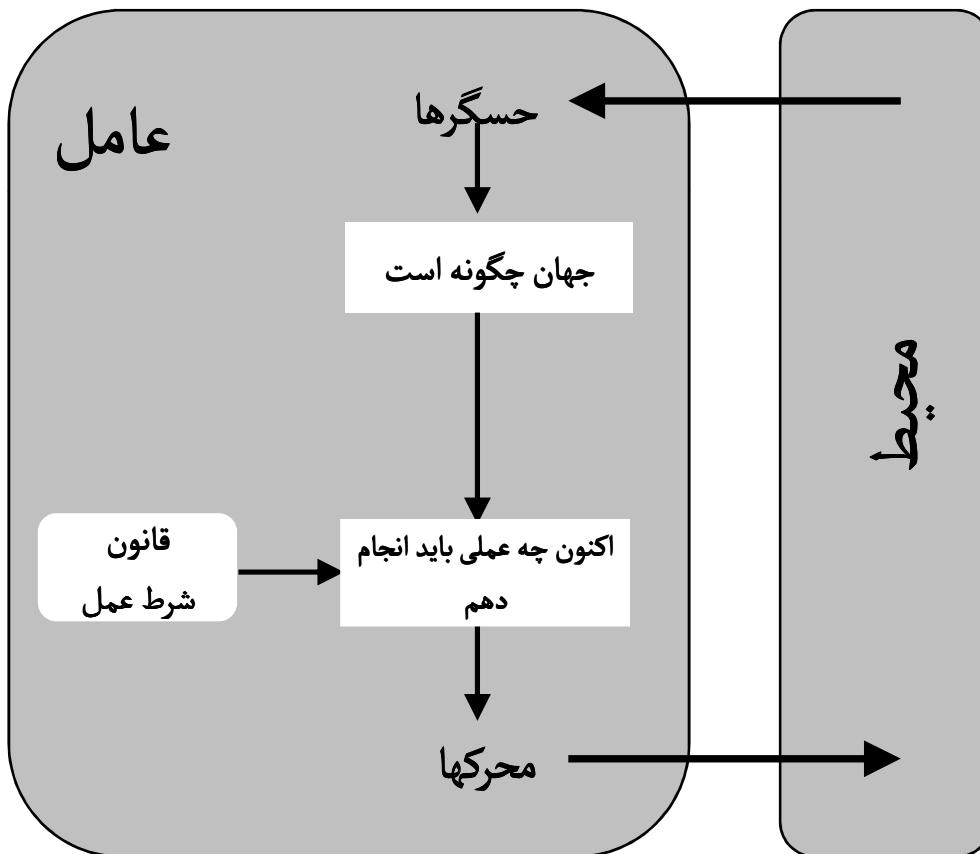
◀ عاملهای سودمند

◀ عاملهای هدف گرا

عاملهای هوشمند



عاملهای واکنشی ساده

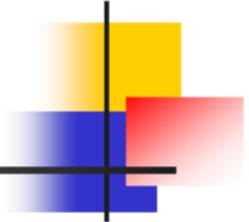


↳ این عاملها فعالیت را بر اساس درک فعلی و بدون در نظر گرفتن سابقه ادراک ، انتخاب میکند

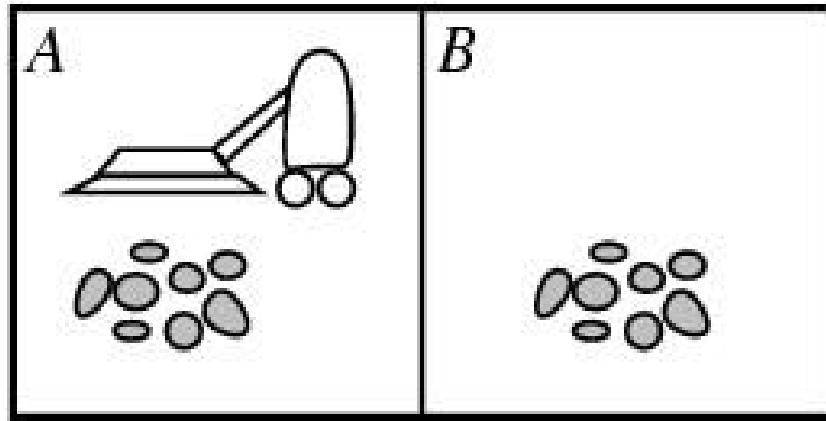
↳ به خاطر حذف سابقه ادراک برنامه عامل در مقایسه با جدول آن بسیار کوچک است

↳ انتخاب فعالیت بر اساس یکسری قوانین موقعیت شرطی انجام میشود

عاملهای هوشمند



مثالی از عامل واکنشی ساده در دنیای جاروبرقی



↳ تصمیم گیری آن بر اساس مکان فعلی
و کثیف بودن آن مکان صورت میگیرد

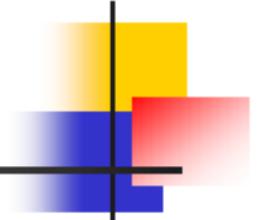
↳ در برنامه عامل در مقایسه با جدول
آن، تعداد حالت‌های ممکن از ۴ به ۴
کاهش می‌یابد

↳ انتخاب فعالیت بر اساس موقعیت شرطی:

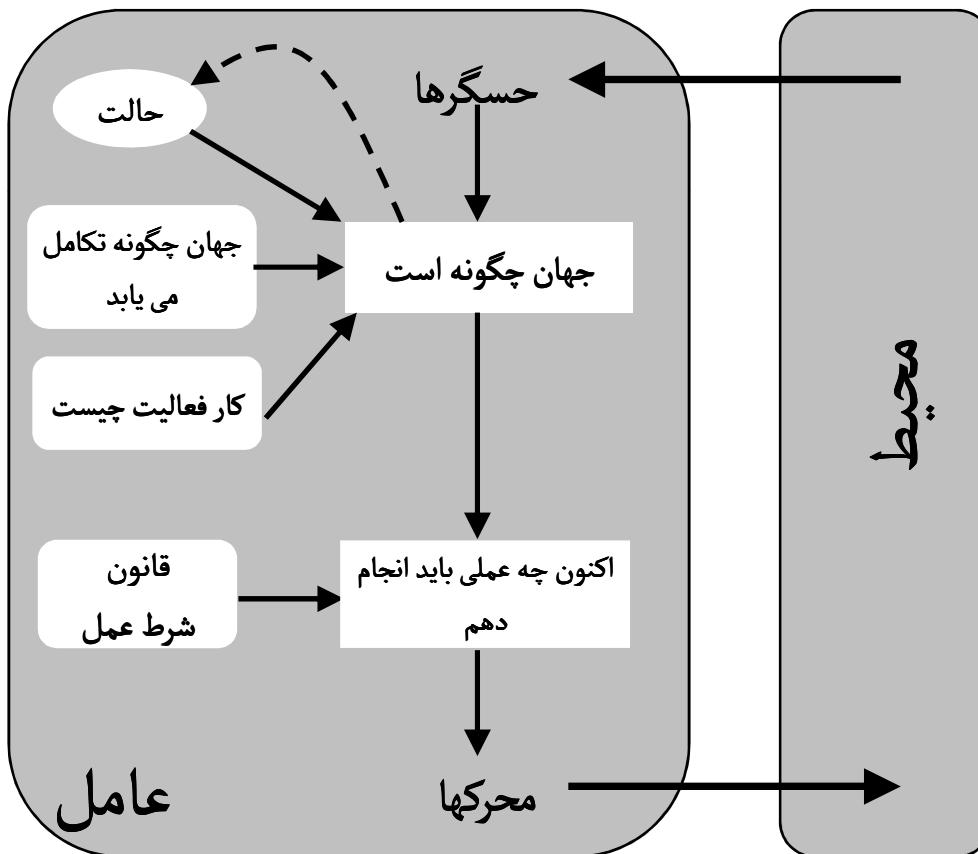
If dirty then suck

```
function REFLEX-VACUUM-AGENT ([location, status])
return an action
    if status == Dirty then return Suck
    else if location == A then return Right
    else if location == B then return Left
```

عاملهای هوشمند

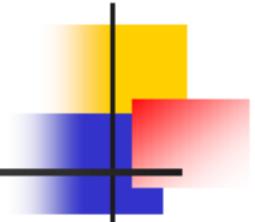


عاملهای واکنشی مدل گرا

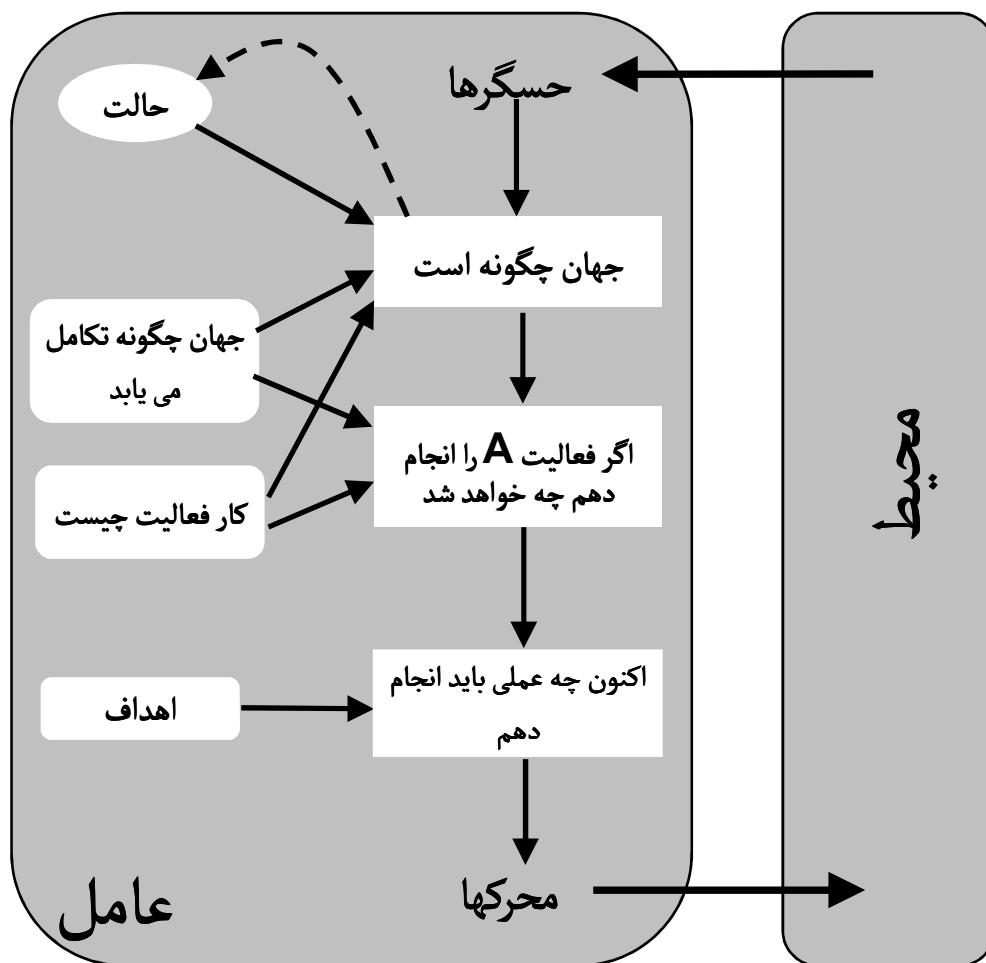


- ↳ استفاده از دانش "چگونگی عملکرد جهان" که مدل نام دارد
- ↳ عامل بخشی از دنیایی را که فعلاً میبیند ردیابی میکند
- ↳ عامل باید حالت داخلی را ذخیره کند که به سابقه ادراک بستگی دارد
- ↳ در هر وضعیت، عامل میتواند توصیف جدیدی از جهان را کسب کند

عاملهای هوشمند



عاملهای هدف گرا



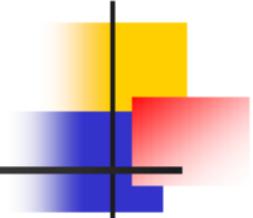
↳ این عامل علاوه بر توصیف حالت فعلی ، برای انتخاب موقعیت مطلوب نیازمند اطلاعات هدف نیز میباشد

↳ جست و جو و برنامه ریزی ، دنباله ای از فعالیتها را برای رسیدن عامل به هدف ، پیدا میکند

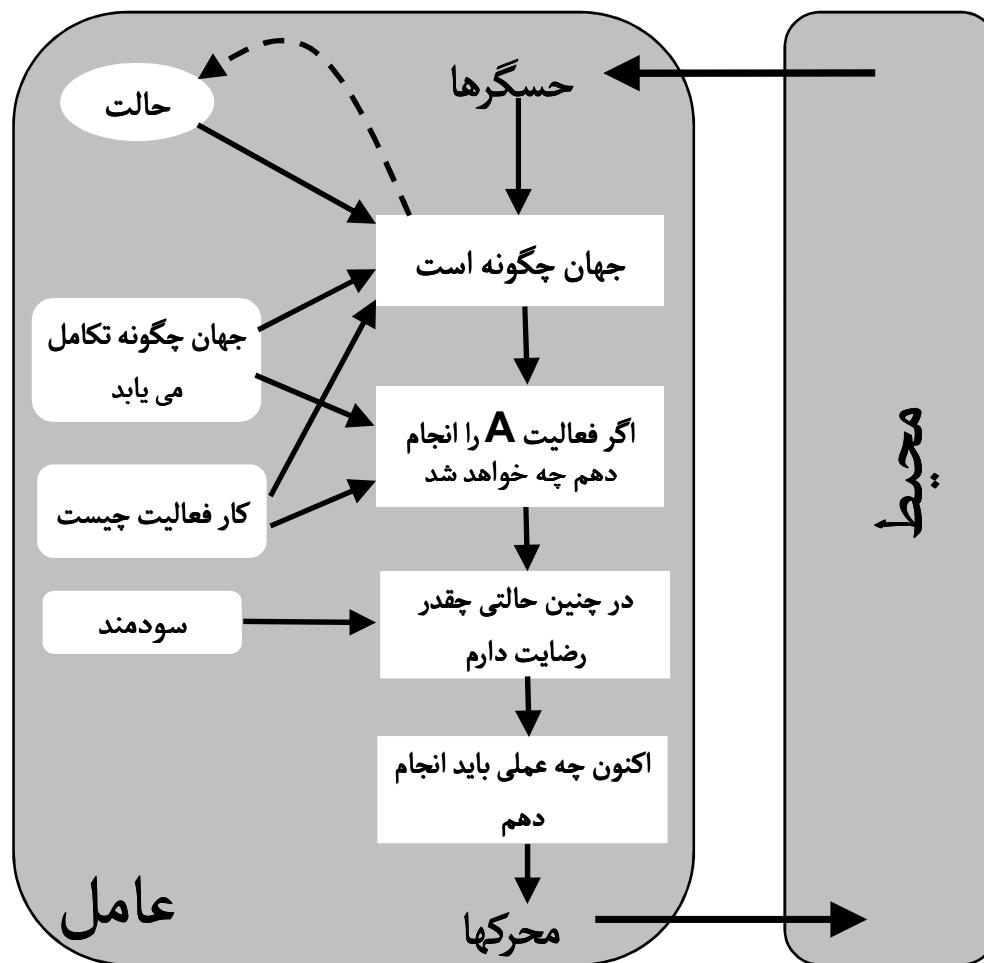
↳ این نوع تصمیم گیری همواره آینده را در نظر دارد و با قوانین شرط عمل تفاوت دارد

↳ این نوع عامل کارایی چندانی ندارد ، اما قابلیت انعطاف بیشتری دارد

عاملهای هوشمند



عاملهای سودمند



↳ این عامل برای اهداف مشخص، راه های مختلفی دارد، که راه حل بهتر برای عامل سودمندتر است.

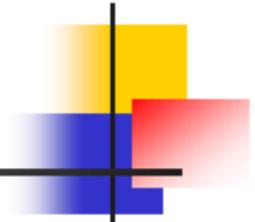
↳ تابع سودمندی، حالت یا دنباله ای از حالتها را به یک عدد حقیقی نگاشت میکند که درجه رضایت را توصیف میکند.

↳ وقتی اهداف متضاد باشند، بعضی از آنها برآورده میشوند

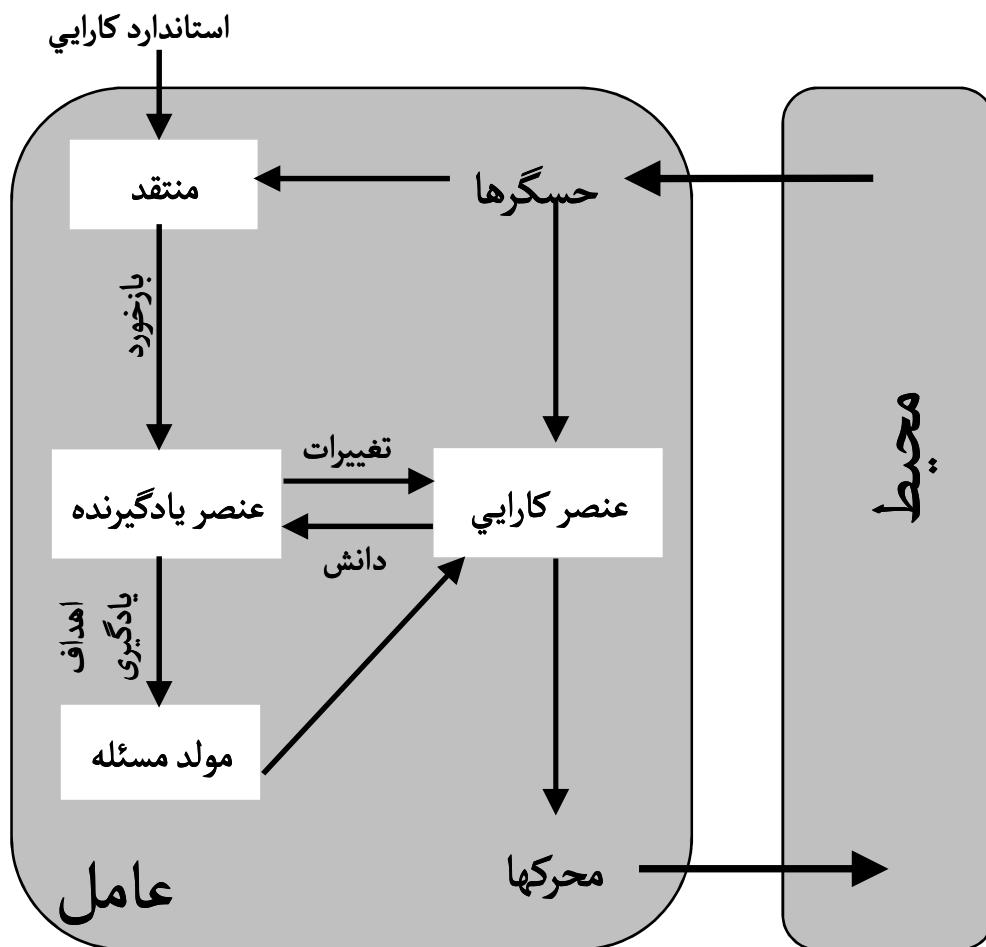
↳ اگر هیچیک از اهداف به طور قطعی قابل حصول نباشند، احتمال موفقیت با اهمیت هدف مقایسه میشود



عاملهای هوشمند



عاملهای یادگیرنده

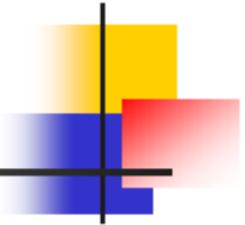


↳ عنصر یادگیرنده مسئول ایجاد بهبودها

↳ عنصر کارایی مسئول انتخاب فعالیتهای خارجی

↳ منتقد مشخص میکند که یادگیرنده با توجه به استانداردهای کارایی چگونه عمل میکند

↳ مولد مسئله مسئول پیشنهاد فعالیتهایی است که منجر به تجربیات آموزنده جدیدی میشود



هوش مصنوعی

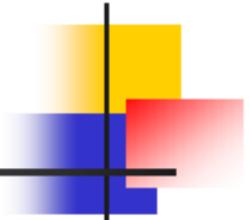
فصل سوم

حل مسئله با جستجو

31

Artificial Intelligence

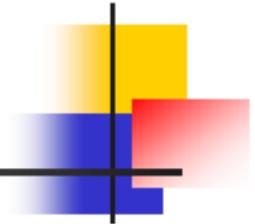
هوش مصنوعی



فهرست

- ↳ عاملهای حل مسئله
- ↳ مسئله
- ↳ اندازه گیری کارایی حل مسئله
- ↳ جستجوی نا آگاهانه
- ↳ اجتناب از حالتهای تکراری
- ↳ جستجو با اطلاعات ناقص

حل مسئله با جستجو



عاملهای حل مسئله

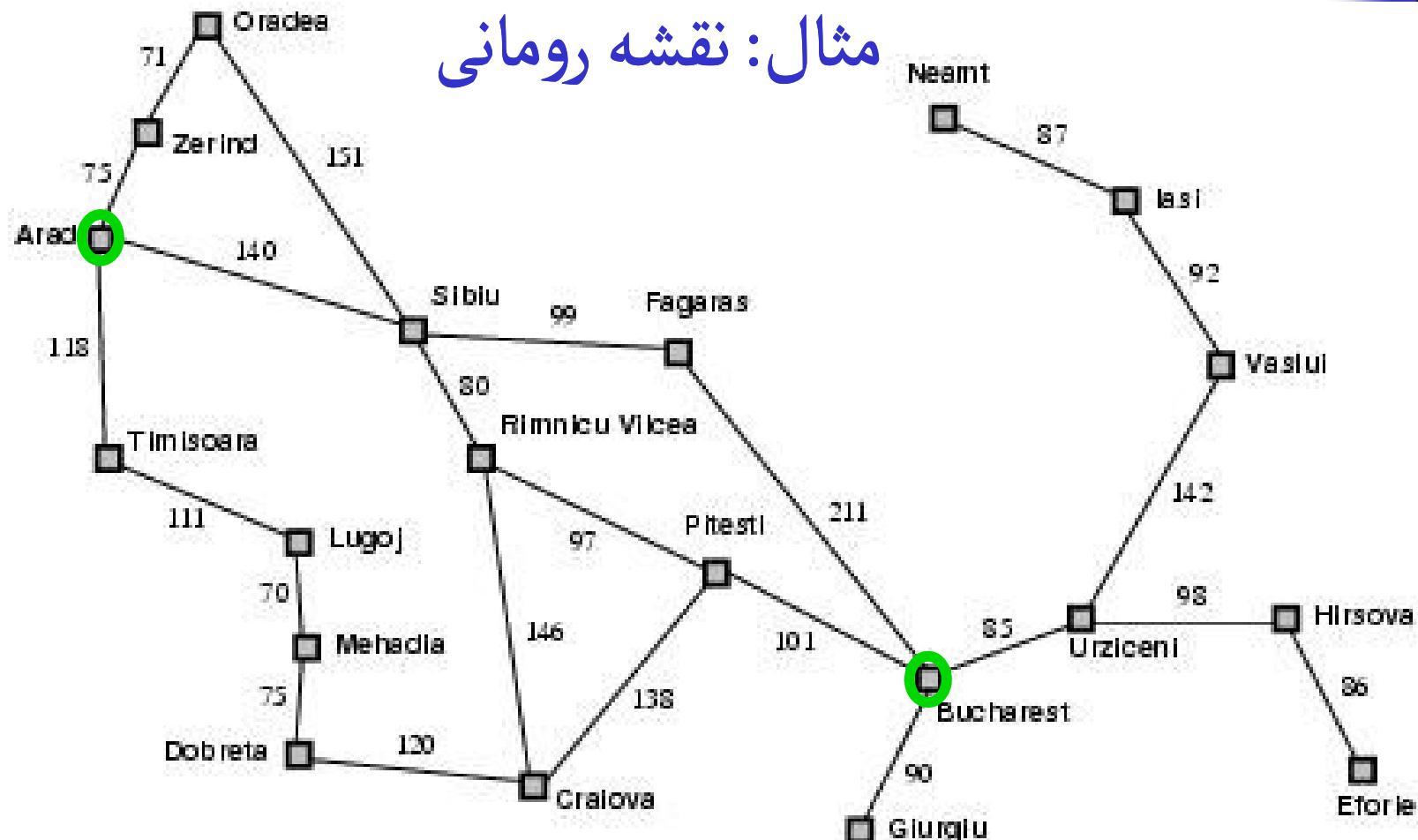
چهار گام اساسی برای حل مسائل

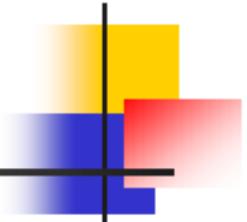
- ◀ فرموله کردن هدف: وضعیتهای مطلوب نهایی کدامند؟
- ◀ فرموله کردن مسئله: چه فعالیتها و وضعیتهایی برای رسیدن به هدف موجود است؟
- ◀ جستجو: انتخاب بهترین دنباله از فعالیتهایی که منجر به حالاتی با مقدار شناخته شده میشود.
- ◀ اجرا: وقتی دنباله فعالیت مطلوب پیدا شد، فعالیتهای پیشنهادی آن میتوانند اجرا شود.

حل مسئله با جستجو



مثال: نقشه رومانی





حل مسئله با جستجو

مثال: نقشه رومانی

⇨ صورت مسئله: رفتن از آراد به بخارست

⇨ فرموله کردن هدف: رسیدن به بخارست

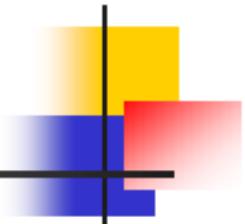
⇨ فرموله کردن مسئله:

⇨ وضعیتها: شهرهای مختلف

⇨ فعالیتها: حرکت بین شهرها

⇨ جستجو: دنباله ای از شهرها مثل: آراد ، سیبیو ، فاگارس ، بخارست

⇨ این جستجو با توجه به کم هزینه ترین مسیر انتخاب میشود



حل مسئله با جستجو

مسئله

حالت اولیه: حالتی که عامل از آن شروع میکند.

در مثال رومانی: شهر آراد $n(Arad)$

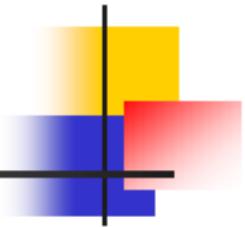
تابع جانشین: توصیفی از فعالیتهای ممکن که برای عامل مهیا است.

در مثال رومانی: $S(Arad)=\{Zerind,Sibiu,Timisoara\}$

فضای حالت: مجموعه ای از حالتها که از حالت اولیه میتوان به آنها رسید.

در مثال رومانی: کلیه شهرها که با شروع از آراد میتوان به آنها رسید

تابع جانشین + حالت اولیه = فضای حالت



حل مسئله با جستجو

آزمون هدف: تعیین میکند که آیا حالت خاصی ، حالت هدف است یا خیر

هدف صریح: در مثال رومانی ، رسیدن به بخارست

هدف انتزاعی: در مثال شترنج ، رسیدن به حالت کیش و مات

مسیر: دنباله ای از حالتها که دنباله ای از فعالیتها را به هم متصل میکند.

در مثال رومانی: Arad, Sibiu, Fagaras یک مسیر است

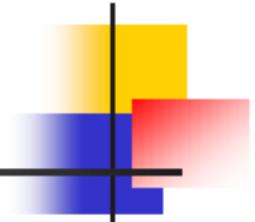
هزینه مسیر: برای هر مسیر یک هزینه عددی در نظر میگیرد.

در مثال رومانی: طول مسیر بین شهرها بر حسب کیلومتر

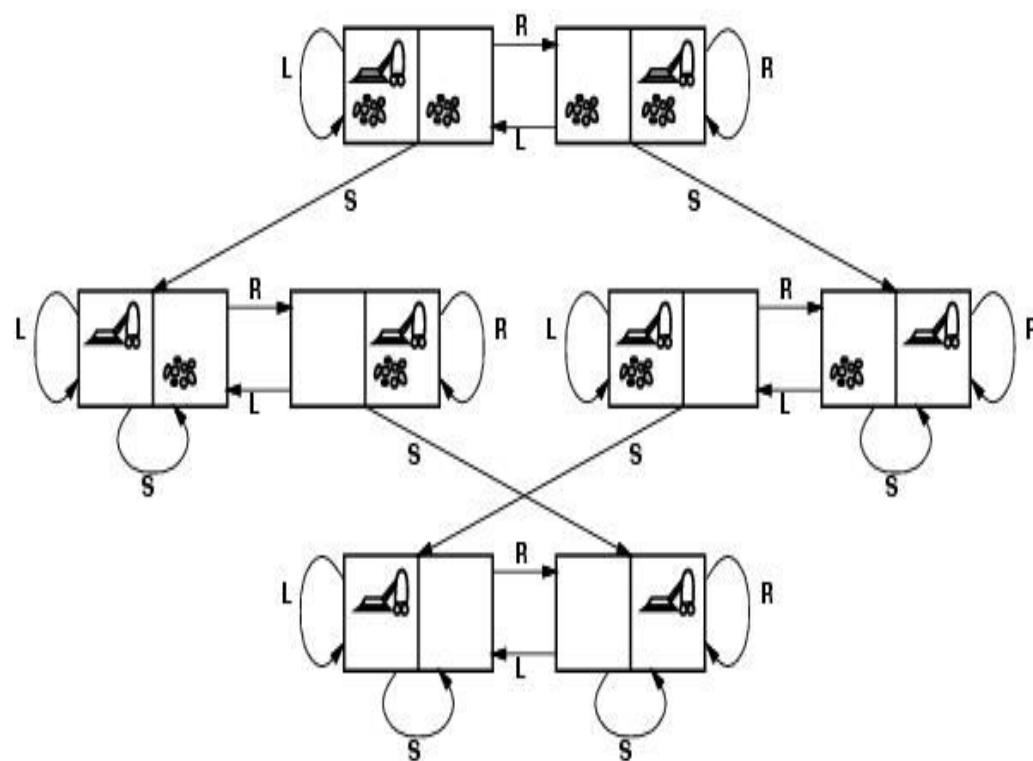
راه حل مسئله مسیری از حالت اولیه به حالت هدف است

راه حل بهینه کمترین هزینه مسیر را دارد

حل مسئله با جستجو



مثال: دنیای جارو برقی



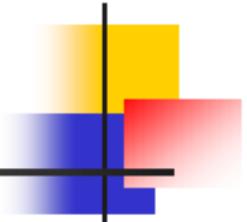
حالتها:

حالت اولیه:

تابع جانشین:

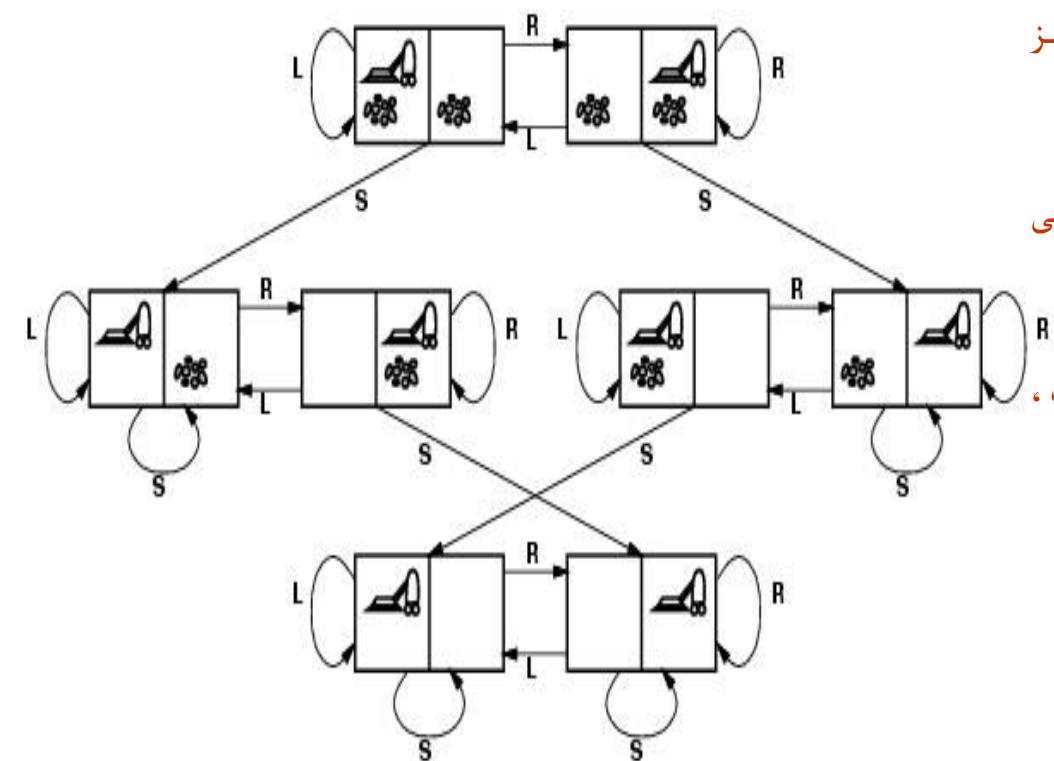
آزمون هدف:

هزینه مسیر:



حل مسئله با جستجو

مثال: دنیای جارو برقی



حالتها: دو مکان که هر یک ممکن است کشیف یا تمیز باشند. لذا $2^2 = 4$ حالت در این جهان وجود دارد

حالت اولیه: هر حالت میتواند به عنوان حالت اولیه طراحی شود

تابع جانشین: حالتهای معتبر از سه عملیات: راست ، چپ ، مکش

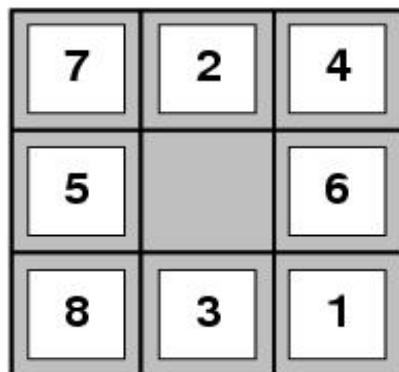
آزمون هدف: تمیزی تمام مربعها

هزینه مسیر: تعداد مراحل در مسیر

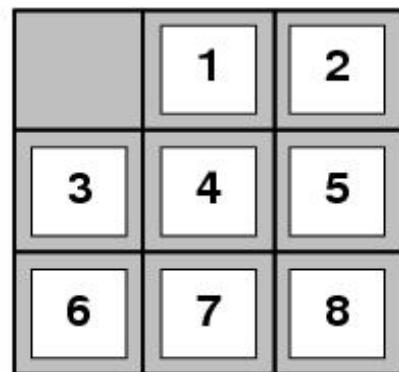
حل مسئله با جستجو



مثال: معمای 8



Start State



Goal State

حالتها:

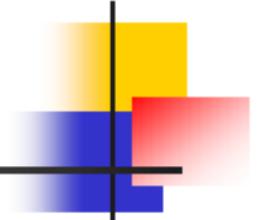
حالت اوليه:

تابع جانشين:

آزمون هدف:

هزينه مسیر:

حل مسئله با جستجو



مثال: معمای 8

حالتها: مکان هر هشت خانه شماره دار و خانه خالی در یکی از 9 خانه

حالت اولیه: هر حالتی را میتوان به عنوان حالت اولیه در نظر گرفت

تابع جانشین: حالتهای معتبر از چهار عمل ، انتقال خانه خالی به چپ ، راست ، بالا

یا پایین

آزمون هدف: بررسی میکند که حالتی که اعداد به ترتیب چیده شده اند(طبق شکل روبرو) رخ داده یا نه

هزینه مسیر: برابر با تعداد مراحل در مسیر

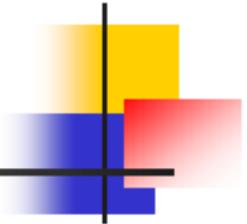
7	2	4
5		6
8	3	1

Start State

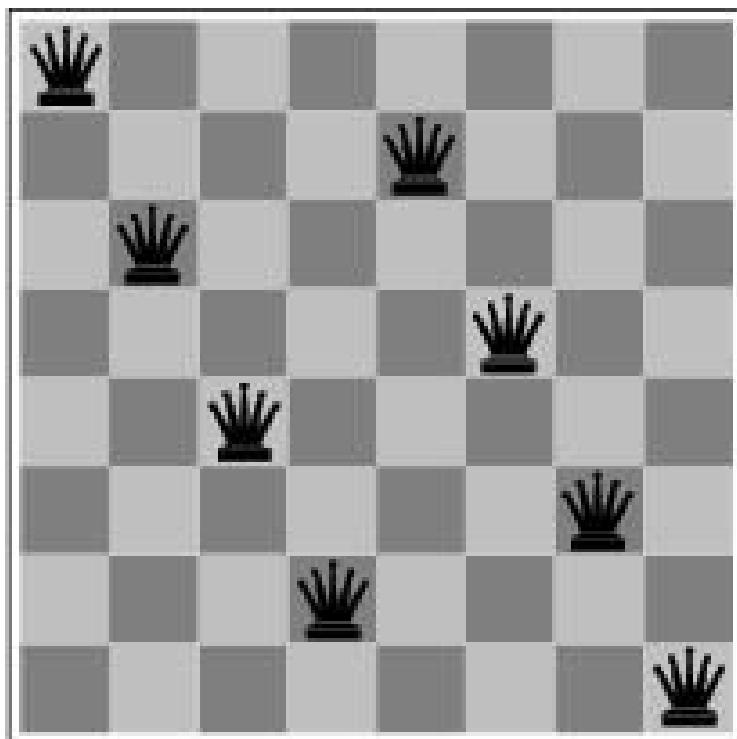
	1	2
3	4	5
6	7	8

Goal State

حل مسئله با جستجو



مثال: مسئله 8 وزیر



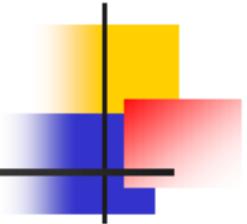
فرمول بندی افزایشی

حالتها:

حالت اولیه:

تابع جانشین:

آزمون هدف:



حل مسئله با جستجو

مثال: مسئله 8 وزیر

فرمول بندی افزایشی

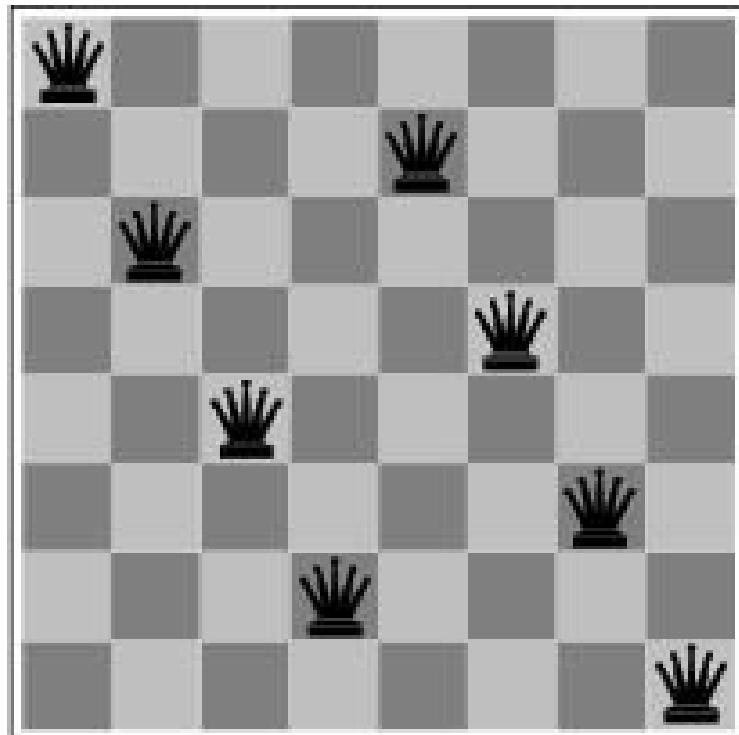
حالتها: هر ترتیبی از 0 تا 8 وزیر در صفحه، یک حالت است

حالت اولیه: هیچ وزیری در صفحه نیست

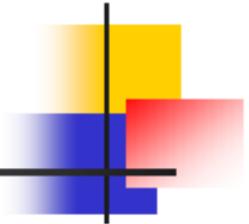
تابع جانشین: وزیری را به خانه خالی اضافه میکند

آزمون هدف: 8وزیر در صفحه وجود دارند و هیچ کدام به یکدیگر گارد نمیگیرند

در این فرمول بندی باید $3 \cdot 10^{14}$ دنباله ممکن بررسی میشود



حل مسئله با جستجو



مثال: مسئله 8 وزیر

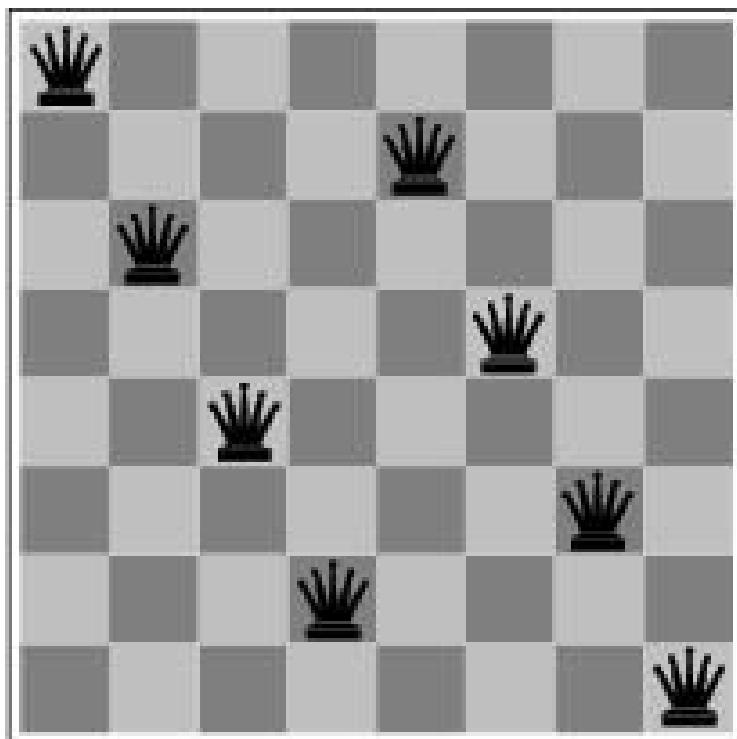
فرمول بندی حالت کامل

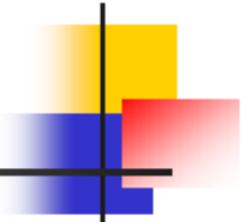
حالتها:

حالت اولیه:

تابع جانشین:

آزمون هدف:





حل مسئله با جستجو

مثال: مسئله 8 وزیر

فرمول بندی حالت کامل

حالتها: چیدمان n وزیر ($0 \leq n \leq 8$)، بطوریکه در هر ستون از n ستون سمت چپ، یک وزیر قرار گیرد و هیچ دو وزیری بهم گارد نگیرند

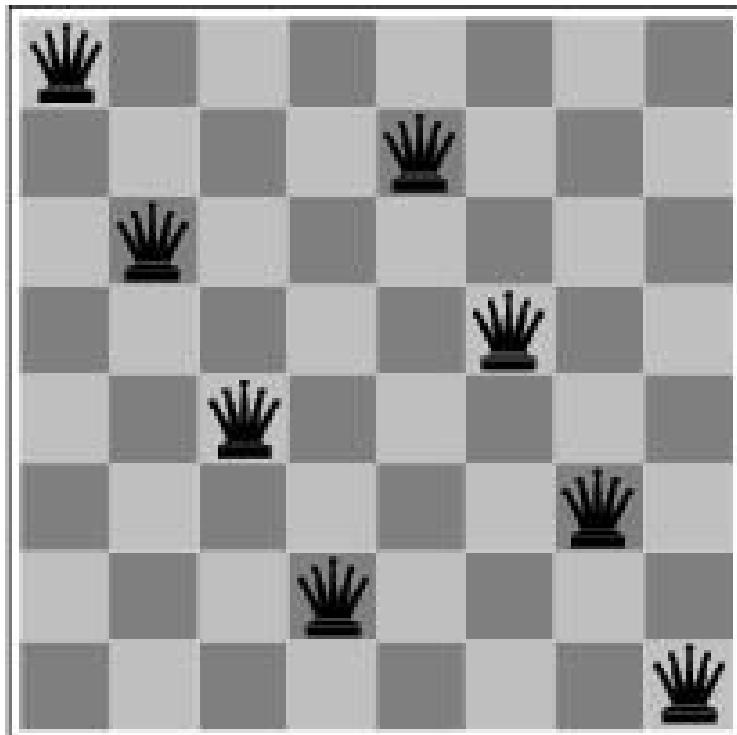
حالت اولیه: با 8 وزیر در صفحه شروع میشود

تابع جانشین: وزیری را در سمت چپ ترین ستون خالی قرار میدهد، بطوری که هیچ وزیری آن را گارد ندهد

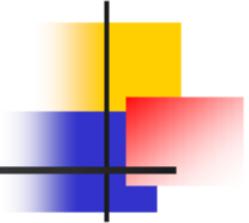
آزمون هدف: 8 وزیر در صفحه وجود دارند و هیچ کدام به یکدیگر گارد نمیگیرند

این فرمول بندی فضای حالت را از 3×10^{14} به 2057 کاهش

میدهد



حل مسئله با جستجو



اندازه گیری کارایی حل مسئله

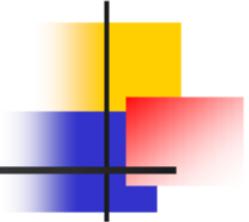
◀ کامل بودن:

◀ بهینگی:

◀ پیچیدگی زمانی:

◀ پیچیدگی فضا:

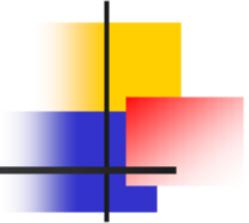
حل مسئله با جستجو



اندازه گیری کارایی حل مسئله

- ◀ کامل بودن: آیا الگوریتم تضمین میکند که در صورت وجود راه حل ، آن را بیابد؟
- ◀ برهینگی: آیا این راهبرد ، راه حل برهینه ای را ارائه میکند.
- ◀ پیچیدگی زمانی: چقدر طول میکشد تا راه حل را پیدا کند؟
 - ◀ تعداد گره های تولید شده در اثنای جستجو
- ◀ پیچیدگی فضا: برای جستجو چقدر حافظه نیاز دارد؟
 - ◀ حداقل تعداد گره های ذخیره شده در حافظه

حل مسئله با جستجو



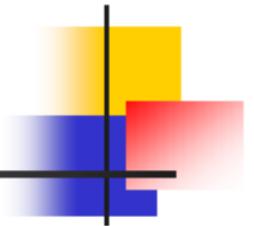
جستجوی ناآگاهانه

- ↳ ناآگاهی این است که الگوریتم هیچ اطلاعاتی غیر از تعریف مسئله در اختیار ندارد
- ↳ این الگوریتمها فقط میتوانند جانشینهایی را تولید و هدف را از غیر هدف تشخیص دهند
- ↳ راهبردهایی که تشخیص میدهد یک حالت غیر هدف نسبت به گره غیر هدف دیگر ، امید بخش تر است ، جست و جوی آگاهانه یا جست و جوی اکتشافی نامیده میشود.

راهبردها

- ↳ جست و جوی هزینه یکنواخت
- ↳ جست و جوی عمقی محدود
- ↳ جست و جوی دو طرفه
- ↳ جست و جوی عرضی
- ↳ جست و جوی عمیق کننده تکراری

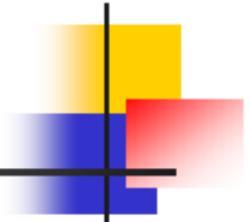
حل مسئله با جستجو



جستجوی عرضی

A

حل مسئله با جستجو



جستجوی عرضی

کامل بودن: بله

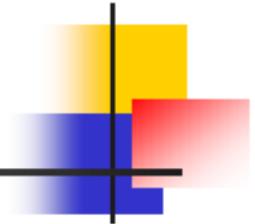
بهینگی: بله (مشروط)

در صورتی بهینه است که هزینه مسیر ، تابعی غیر نزولی از عمق گره باشد.(مثل وقتی که فعالیتها هزینه یکسانی دارند)

$O(b^{d+1})$: پیچیدگی زمانی:

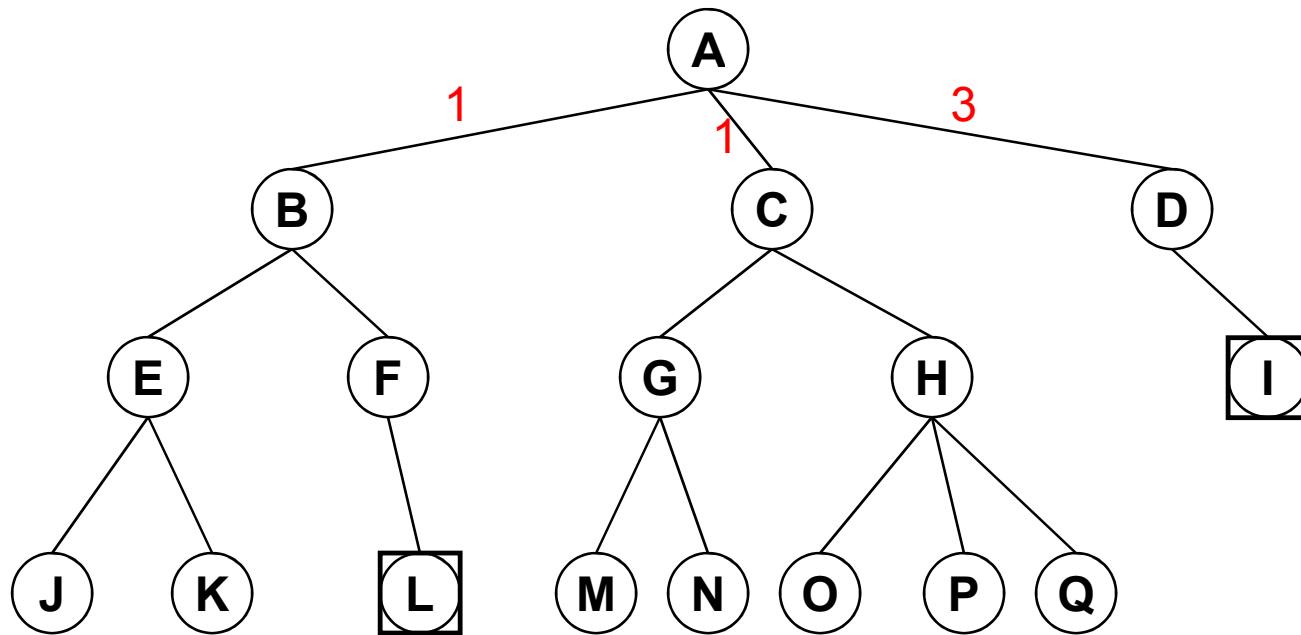
$O(b^{d+1})$: پیچیدگی فضا:

حل مسئله با جستجو

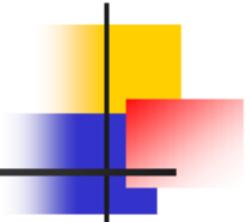


جستجوی هزینه یکنواخت

این جستجو گره n را با کمترین هزینه مسیر بسط میدهد



حل مسئله با جستجو



جستجوی هزینه یکنواخت

کامل بودن: بله

هزینه هر مرحله بزرگتر یا مساوی یک مقدار ثابت و مثبت ϵ باشد. (هزینه مسیر با حرکت در مسیر افزایش می یابد)

بهینگی: بله

هزینه هر مرحله بزرگتر یا مساوی ϵ باشد

$$O(b^{[C^*/\epsilon]})$$

پیچیدگی زمانی:

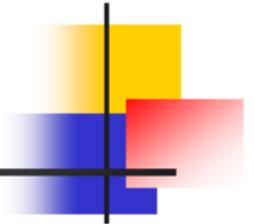
$$O(b^{[C^*/\epsilon]})$$

پیچیدگی فضا:

52



حل مسئله با جستجو

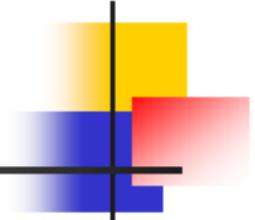


جستجوی عمقی

A

53

حل مسئله با جستجو



جستجوی عمقی

کامل کلمدن بوخین:

اگر زیر درخت چپ عمق نامحدود داشت و فاقد هر گونه راه حل باشد ، جستجو هرگز خاتمه نمی یابد.

بهینه‌گی نگویی

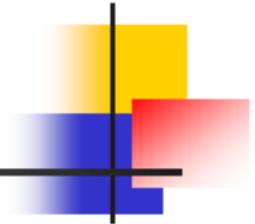
$O(b^m)$

پیچیدگی زمانی:

$O(bm)$

پیچیدگی فضا:

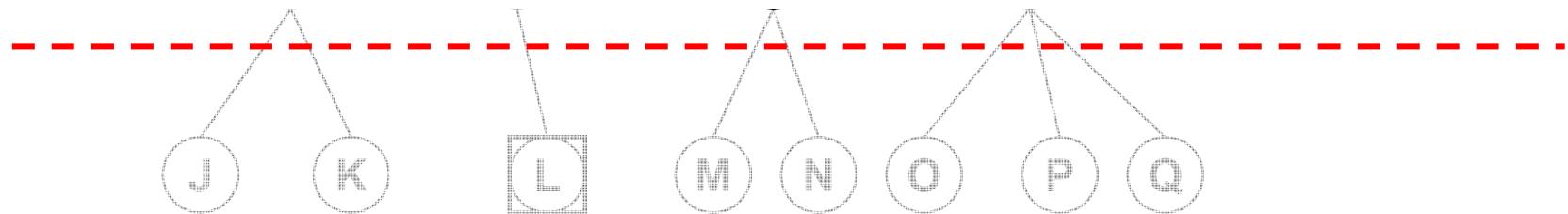
حل مسئله با جستجو



جستجوی عمقی محدود

مسئله درختهای نامحدود میتواند به وسیله جست و جوی عمیق با عمق محدود L بهبود یابد

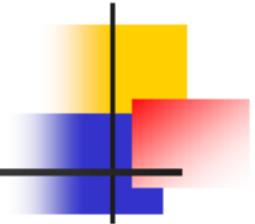
A



55



حل مسئله با جستجو



جستجوی عمقی محدود

کامل کلمدن بوخین:

اگر $L < d$ و سطحی ترین هدف در خارج از عمق محدود قرار داشته باشد ، این راهبرد کامل نخواهد بود.

بهینه‌گیننگی‌باز

اگر $L > d$ انتخاب شود ، این راهبرد بهینه نخواهد بود.

$O(b^L)$

پیچیدگی زمانی:

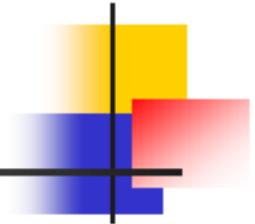
$O(bL)$

پیچیدگی فضا:

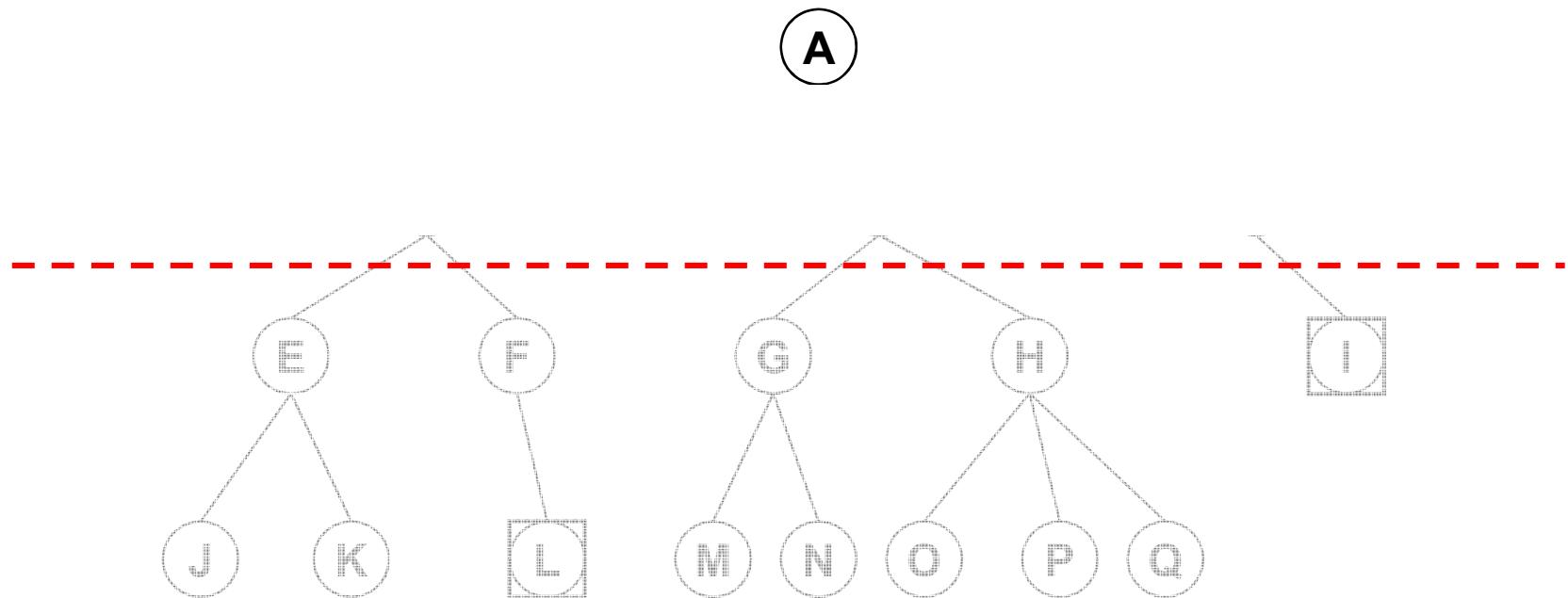
56



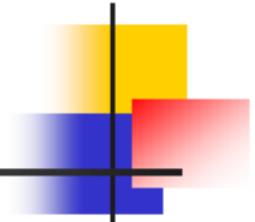
حل مسئله با جستجو



جستجوی عمیق کننده تکراری

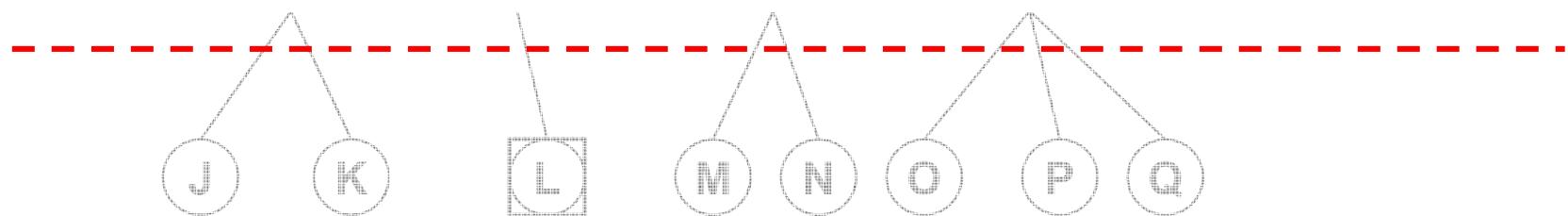


حل مسئله با جستجو

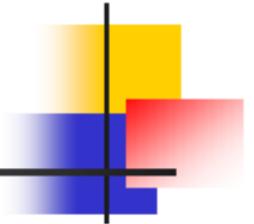


جستجوی عمیق کننده تکراری

A

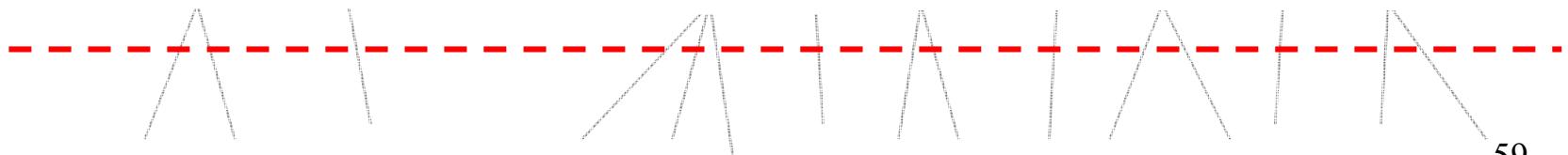


حل مسئله با جستجو



جستجوی عمیق کننده تکراری

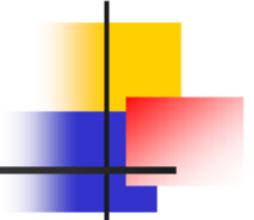
A



59



حل مسئله با جستجو



جستجوی عمیق کننده تکراری

کامل کلوهان نویسنده:

در صورتی که فاکتور انشعاب محدود باشد

بهینه‌گینگی:

وقتی که هزینه مسیر ، تابعی غیر نزولی از عمق گره باشد

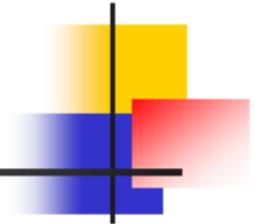
$O(b^d)$

پیچیدگی زمانی:

$O(bd)$

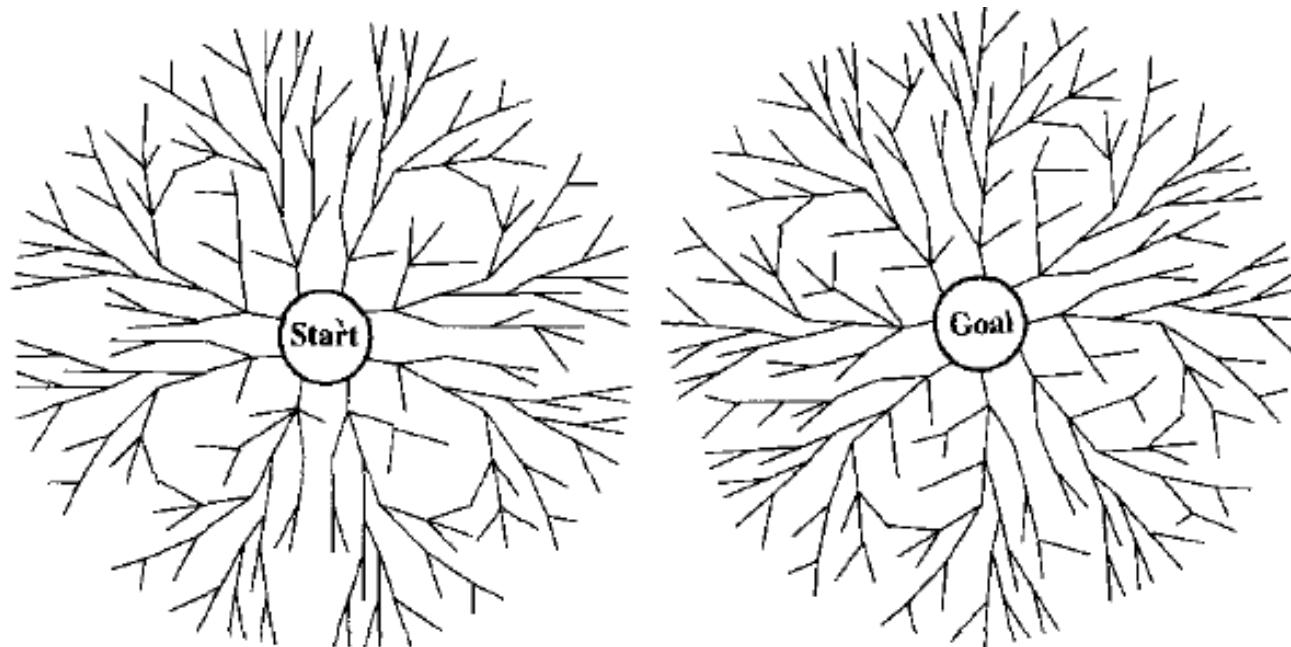
پیچیدگی فضا:

حل مسئله با جستجو

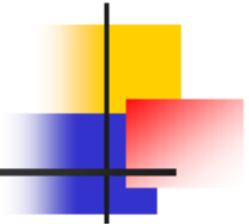


جستجوی دو طرفه

انجام دو جست و جوی همزمان ، یکی از حالت اولیه به هدف و دیگری از هدف به حالت اولیه تا زمانی که دو جست و جو به هم برسند



حل مسئله با جستجو



جستجوی دو طرفه

کامل کلمات نویسنده:

اگر هر دو جستجو، عرضی باشند و هزینه تمام مراحل یکسان باشد

بهینه‌گینگی:

اگر هر دو جستجو، عرضی باشند و هزینه تمام مراحل یکسان باشد

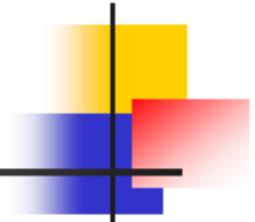
$O(b^{d/2})$

پیچیدگی زمانی:

$O(b^{d/2})$

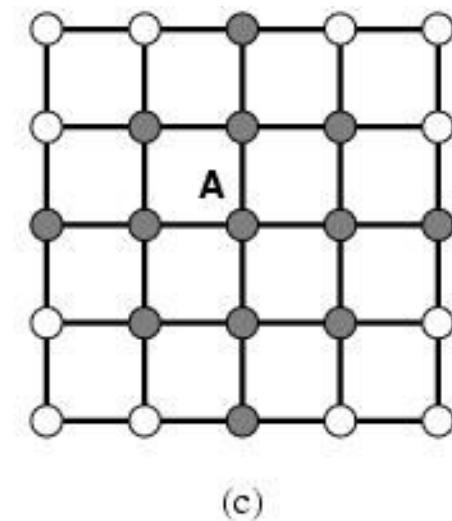
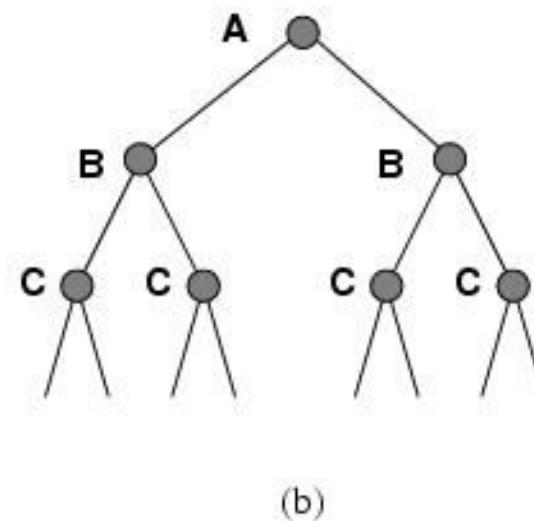
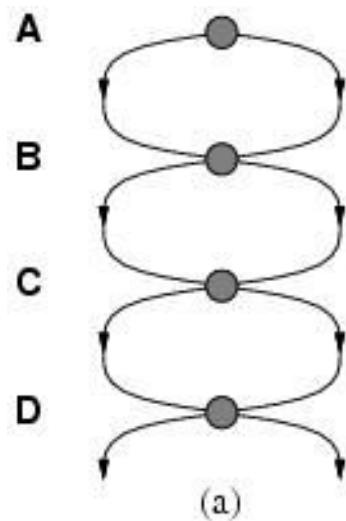
پیچیدگی فضا:

حل مسئله با جستجو

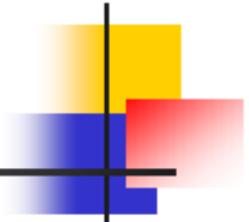


اجتناب از حالت‌های تکراری

وجود حالت‌های تکراری در یک مسئله قابل حل ، میتواند آن را به مسئله غیر قابل حل تبدیل کند



حل مسئله با جستجو



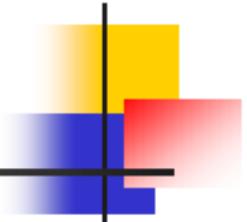
جستجو با اطلاعات ناقص

مسئله های فاقد حسگر: اگر عامل فاقد حسگر باشد، میتواند در یکی از چند حالت اولیه باشد و هر فعالیت میتواند آن را به یکی از چند حالت جانشین ببرد

مسئله های اقتضایی: اگر محیط به طور جزئی قابل مشاهده باشد یا اگر فعالیتها قطعی نباشد، ادراکات عامل، پس از هر عمل، اطلاعات جدیدی را تهیه میکنند. هر ادراک ممکن، اقتضایی را تعریف میکند که باید برای آن برنامه ریزی شود

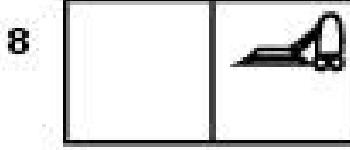
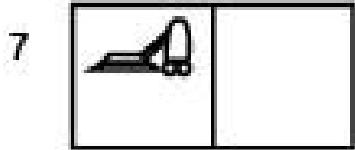
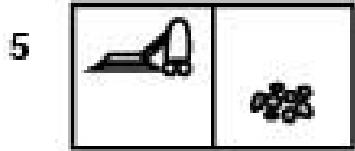
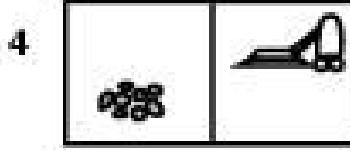
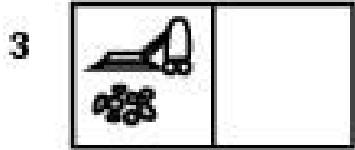
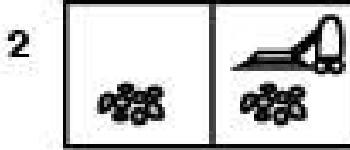
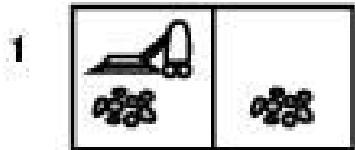
مسائل خصمانه: اگر عدم قطعیت در اثر فعالیتهای عامل دیگری بوجود آید، مسئله را خصمانه گویند

مسئله های اکتشافی: وقتی حالتهای و فعالیتهای محیط ناشناخته باشند، عامل باید سعی کند آنها را کشف کند. مسئله های اکتشافی را میتوان شکل نهایی مسئله های اقتضایی دانست



حل مسئله با جستجو

مثال: دنیای جاروبرقی فاقد حسگر



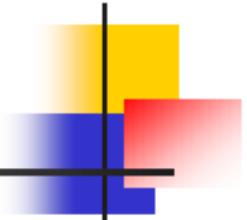
↳ عامل جارو تمام اثرات فعالیتهاش را میداند اما فاقد حسگر است.

↳ حالت اولیه آن یکی از اعضای مجموعه $\{1, 2, 3, 4, 5, 6, 7, 8\}$ میباشد

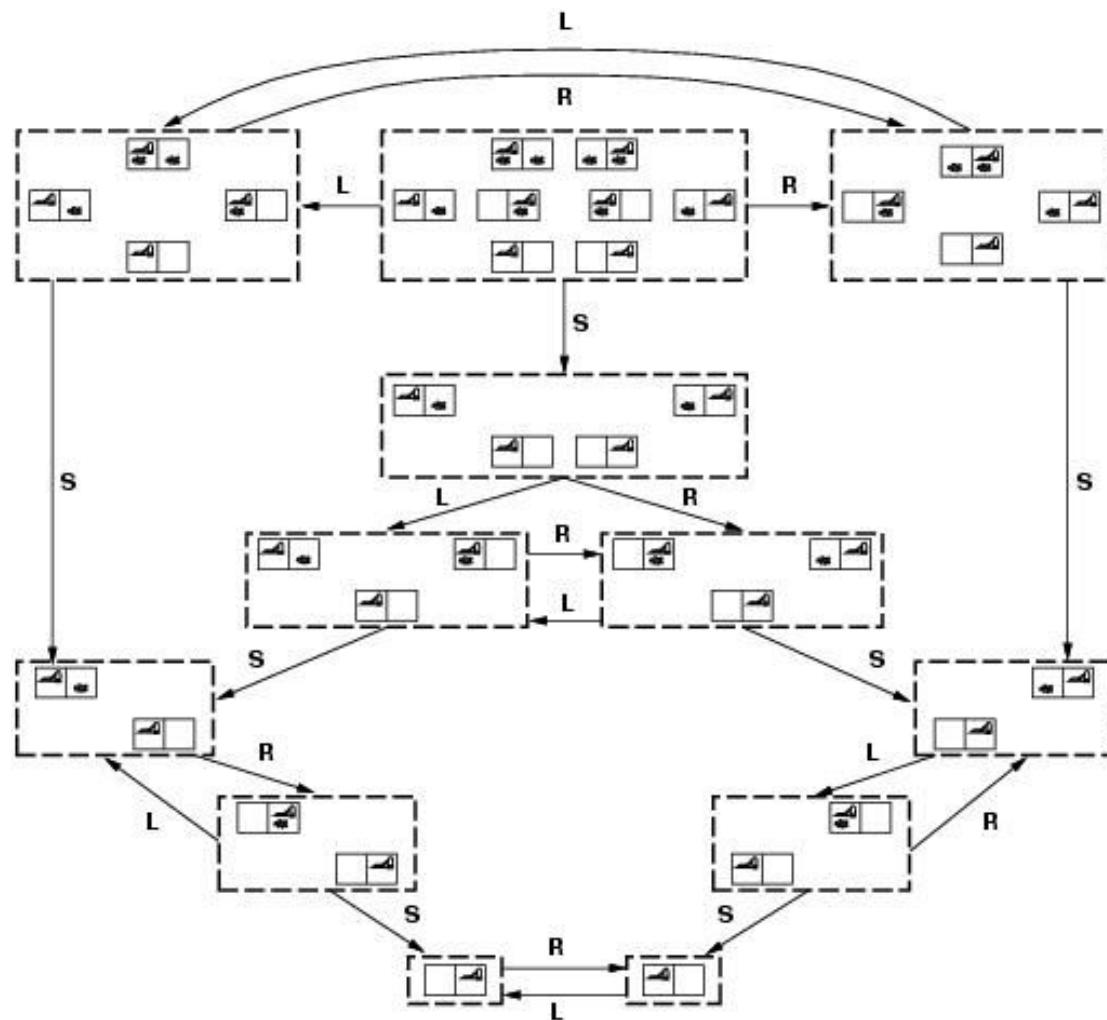
↳ فعالیت (Right)

↳ فعالیت (Right,Suck)

↳ فعالیت (Right,Suck,Left,Suck) تضمین میکند که صرف نظر از حالت اولیه ، به حالت هدف ، یعنی 7 برسد



حل مسئله با جستجو

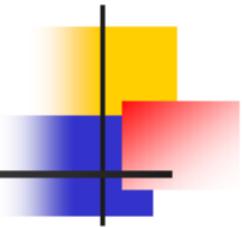


دنیای جاروبرقی فاقد حسگر

نماینده عامل باید راجع به مجموعه های حالتی که میتواند به آنها برسد استدلال کند. این مجموعه از حالتها را حالت باور گوییم.

نماینده عامل فضای حالت فیزیکی دارای S حالت باشد فضای حالت باور 2^S حالت باور خواهد داشت.





هوش مصنوعی

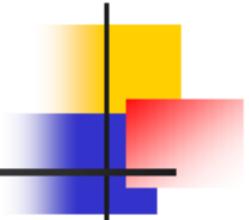
فصل چهارم

جست و جوی آگاهانه و اکتشاف

67

Artificial Intelligence

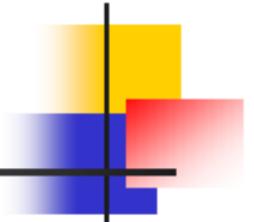
هوش مصنوعی



فهرست

- ↳ متدهای جست و جوی آگاهانه
- ↳ یادگیری برای جست و جوی بهتر
- ↳ جست و جوی محلی و بهینه سازی
- ↳ جست و جوی محلی در فضاهای پیوسته
- ↳ عاملهای جست و جوی **Online**

جست و جوی آگاهانه و اکتشاف



و بهینه سازی

متد های جستجوی آگاهانه

↳ جستجوی محلی

تپه نورده

شبیه سازی حرارت

پرتو محلی

الگوریتم های ژنتیک

↳ بهترین جستجو

حریصانه

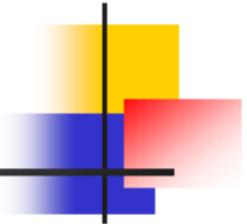
A*

IDA*

RBFS

SMA* و MA*

جست و جوی آگاهانه و اکتشاف



تعاریف

تابع هزینه مسیر ، $g(n)$: هزینه مسیر از گره اولیه تا گره n

تابع اکتشافی ، $h(n)$: هزینه تخمینی ارزان ترین مسیر از گره n به گره هدف

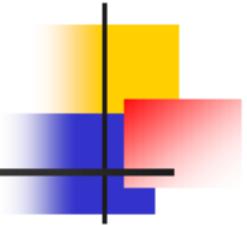
تابع بهترین مسیر ، $h^*(n)$: ارزان ترین مسیر از گره n تا گره هدف

تابع ارزیابی ، $f(n)$: هزینه تخمینی ارزان ترین مسیر از طریق n

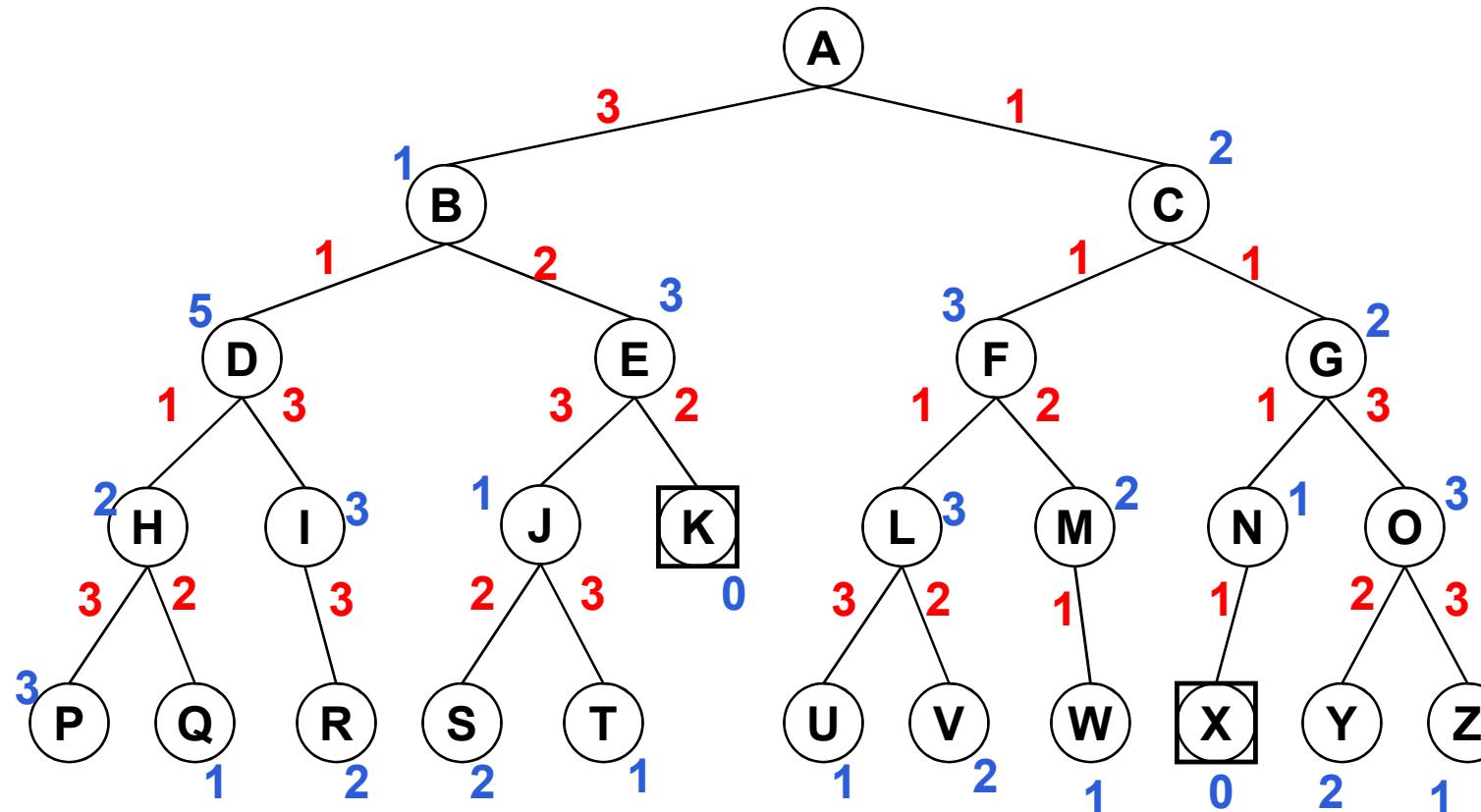
$$f(n): g(n) + h(n)$$

$f^*(n): g(n) + h^*(n)$ $f^*(n)$: هزینه ارزان ترین مسیر از طریق n

جست و جوی آگاهانه و اکتشاف



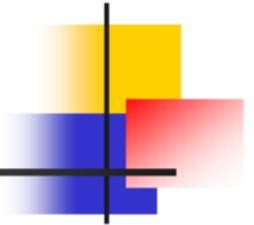
جستجوی حریصانه



71



جست و جوی آگاهانه و اکتشاف



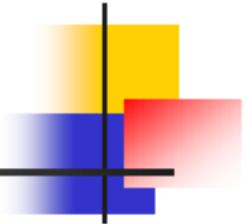
جستجوی حریصانه

A

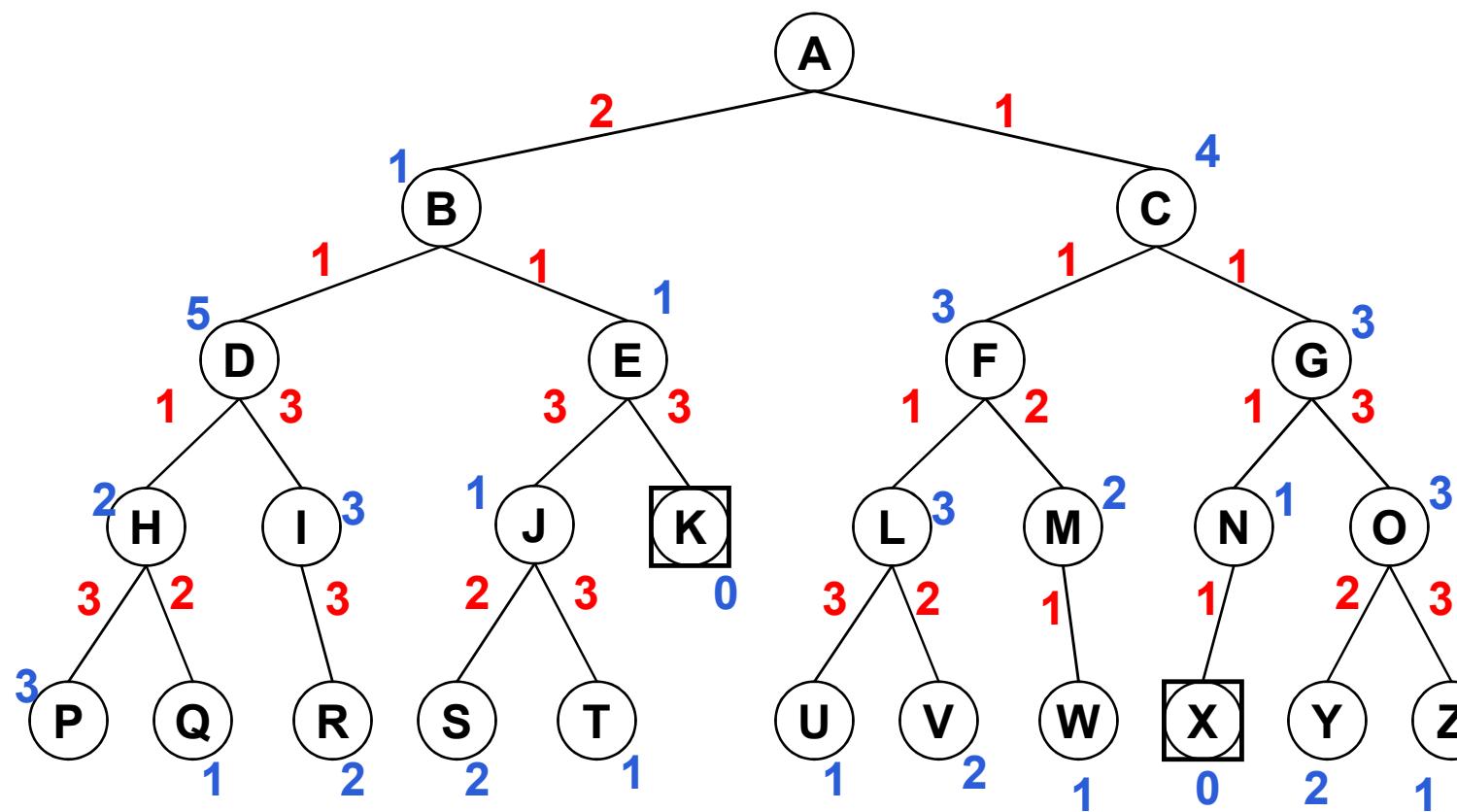
.

72

جست و جوی آگاهانه و اکتشاف



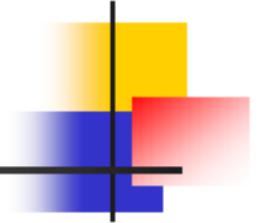
جستجوی حریصانه



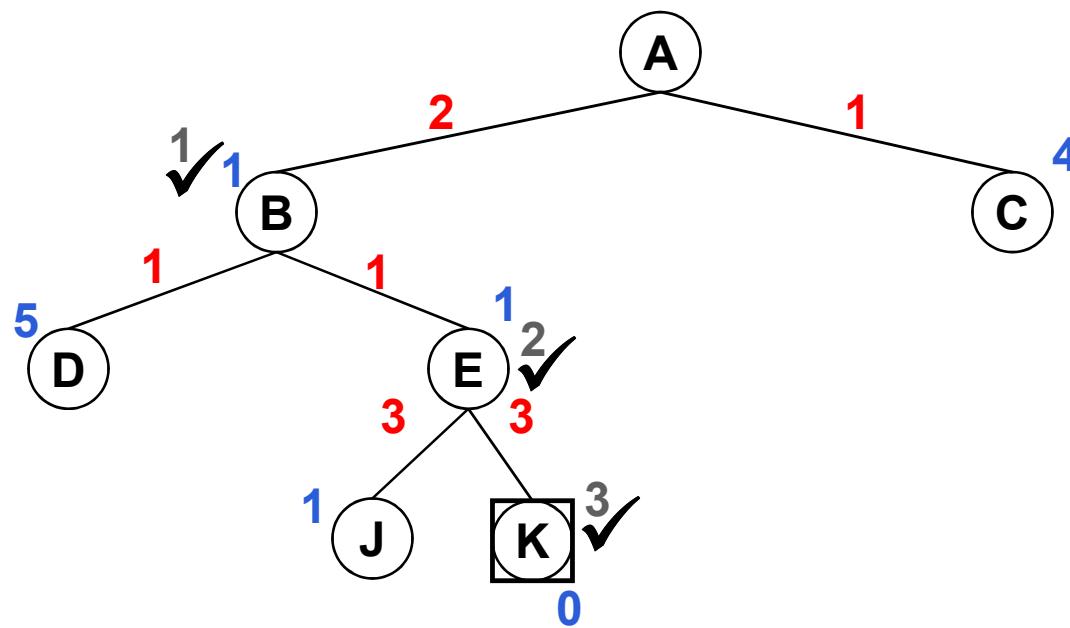
73

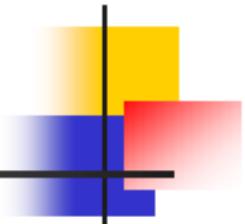


جست و جوی آگاهانه و اکتشاف



جستجوی حریصانه





جست و جوی آگاهانه و اکتشاف

جستجوی حریصانه

◀ کامل بودن: خیر

◀ اما اگر $h = h^*$ آنگاه جستجو کامل میشود

◀ پنهانگی: خیر

◀ اما اگر $h = h^*$ آنگاه جستجو کامل میشود

◀ پیچیدگی زمانی:

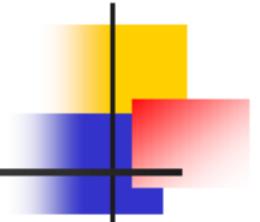
$O(bd)$ ◀ اما اگر $h = h^*$ آنگاه

◀ پیچیدگی فضا:

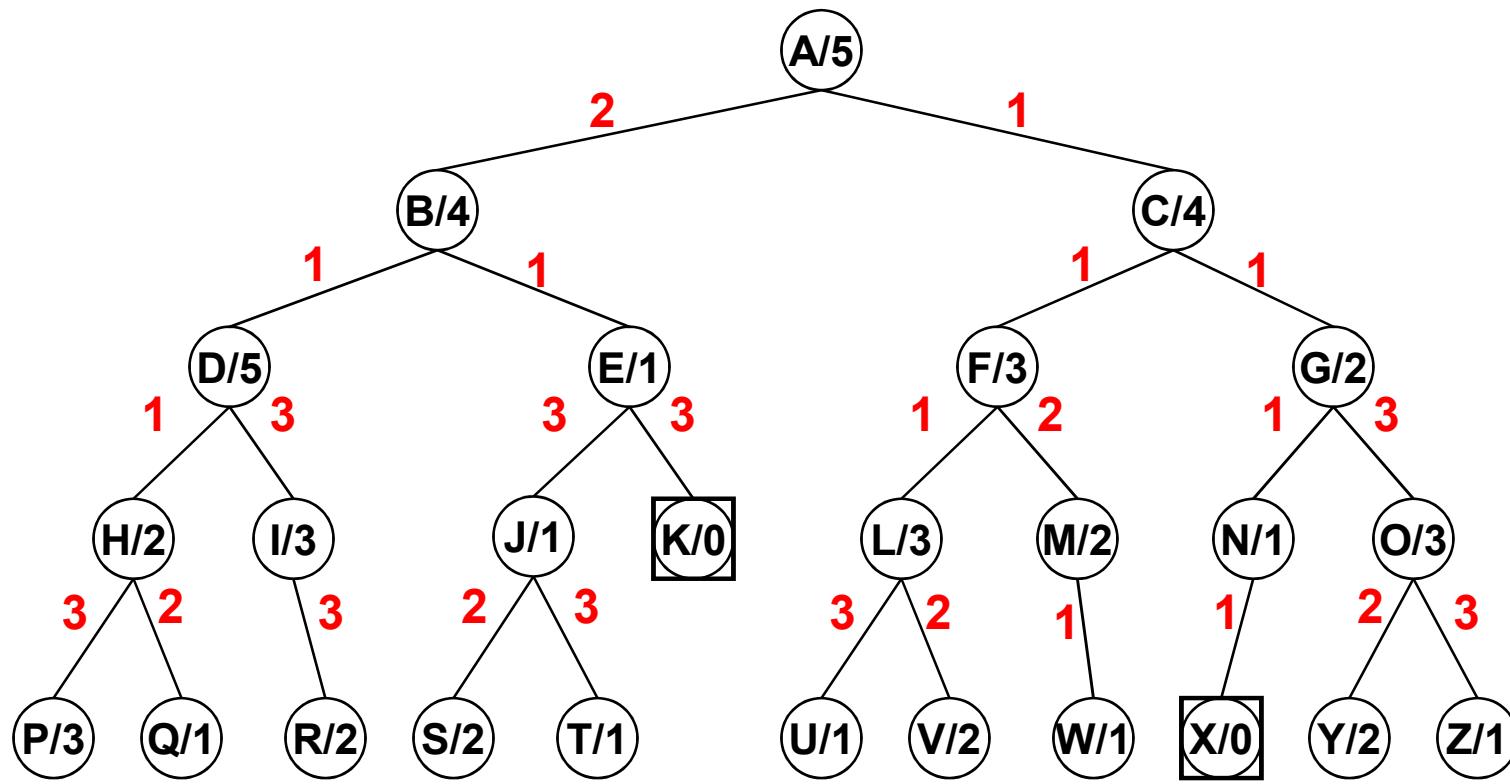
$O(b^m)$ ◀ اما اگر $h = h^*$ آنگاه



جست و جوی آگاهانه و اکتشاف

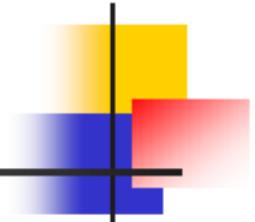


A* جستجوی

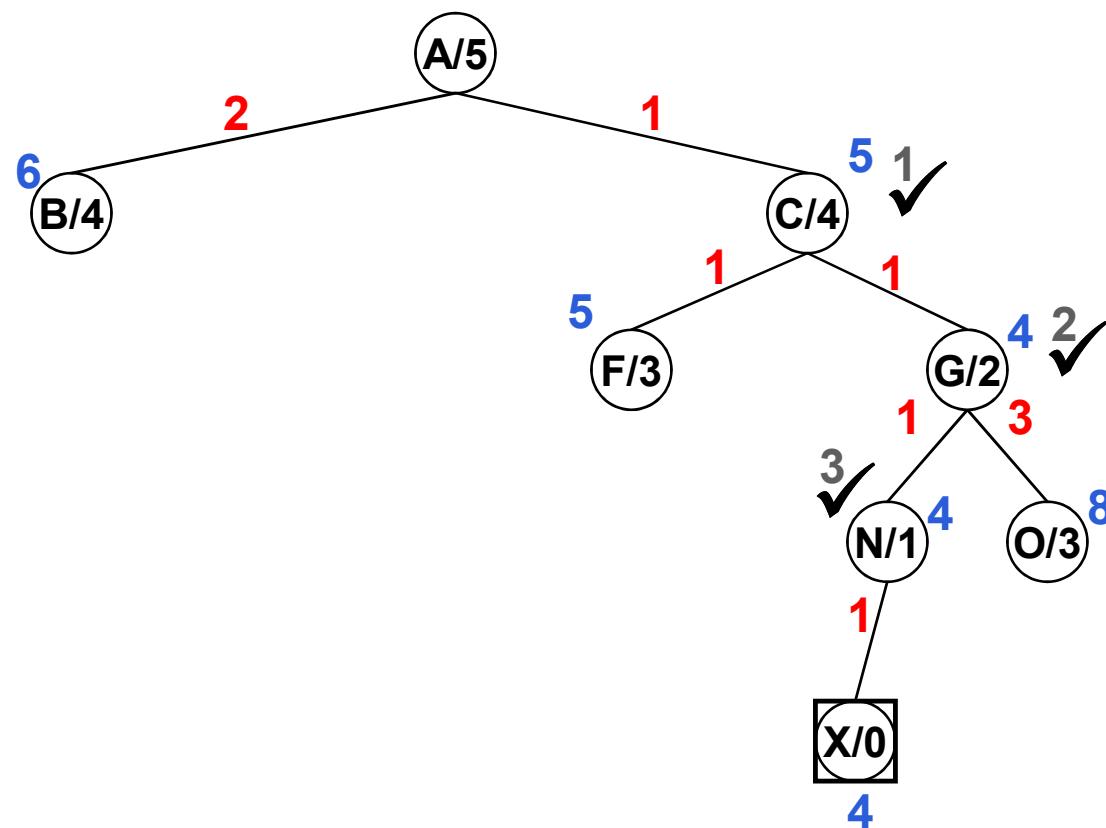


76

جست و جوی آگاهانه و اکتشاف

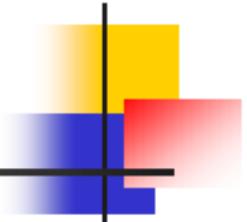


A* جستجوی

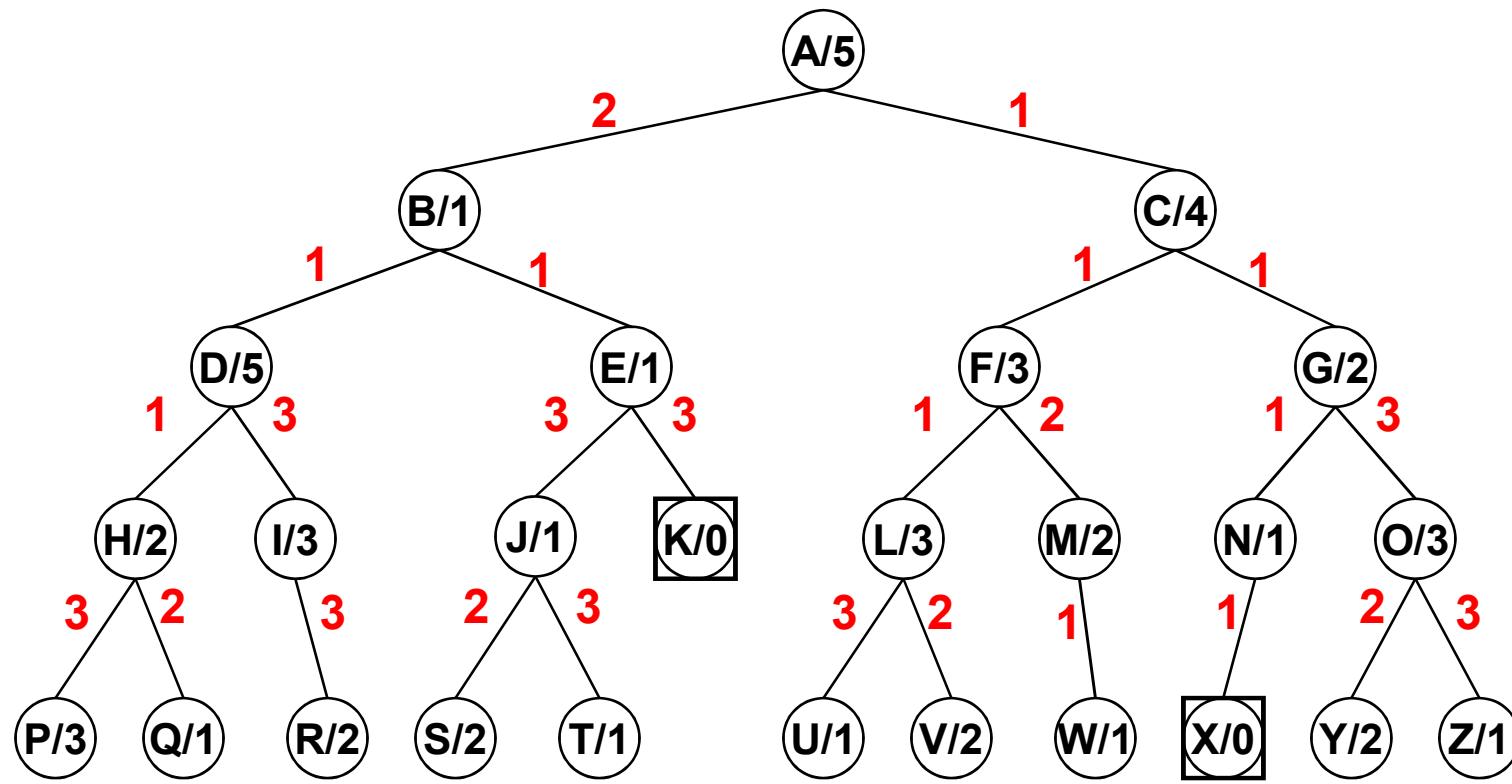


77

جست و جوی آگاهانه و اکتشاف

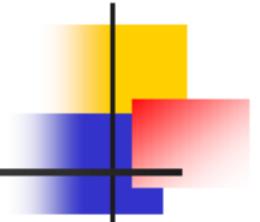


A* جستجوی

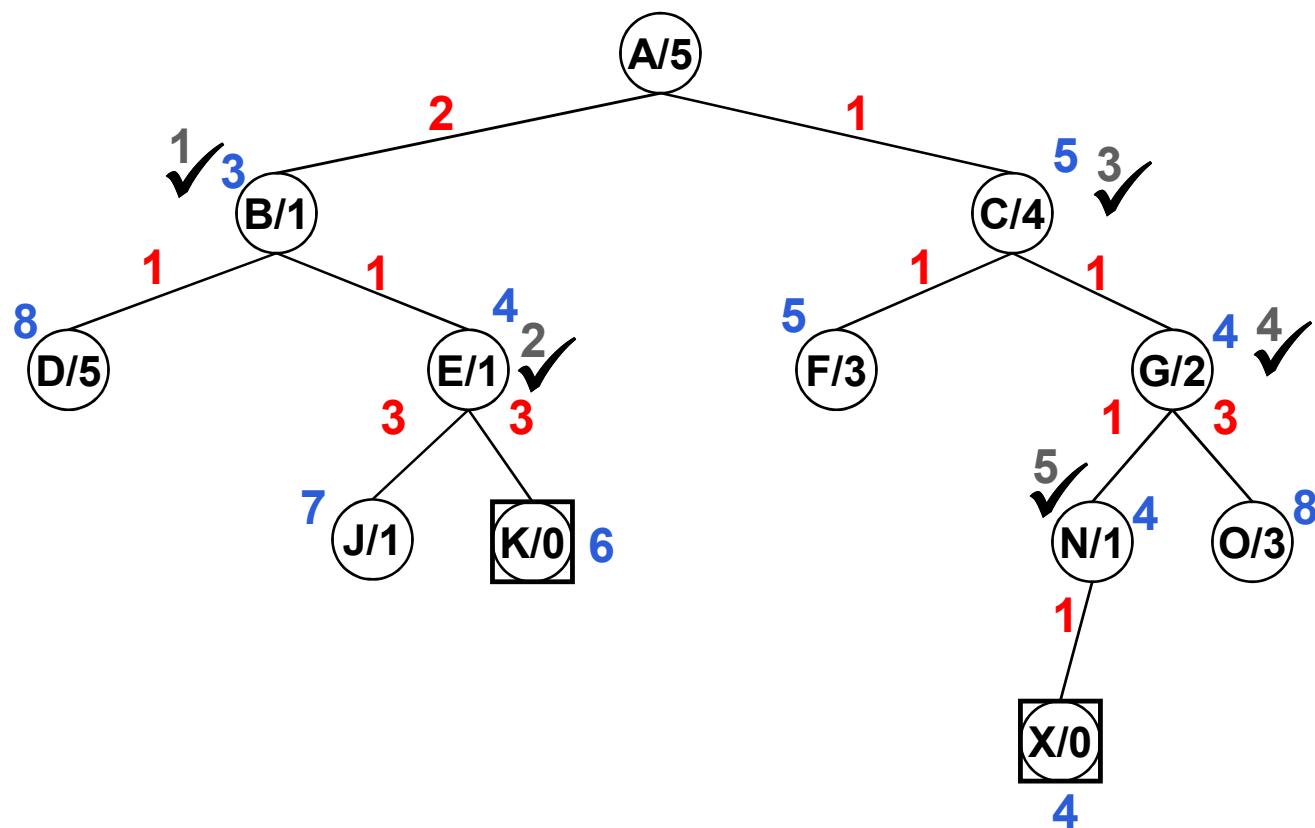


78

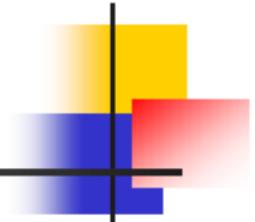
جست و جوی آگاهانه و اکتشاف



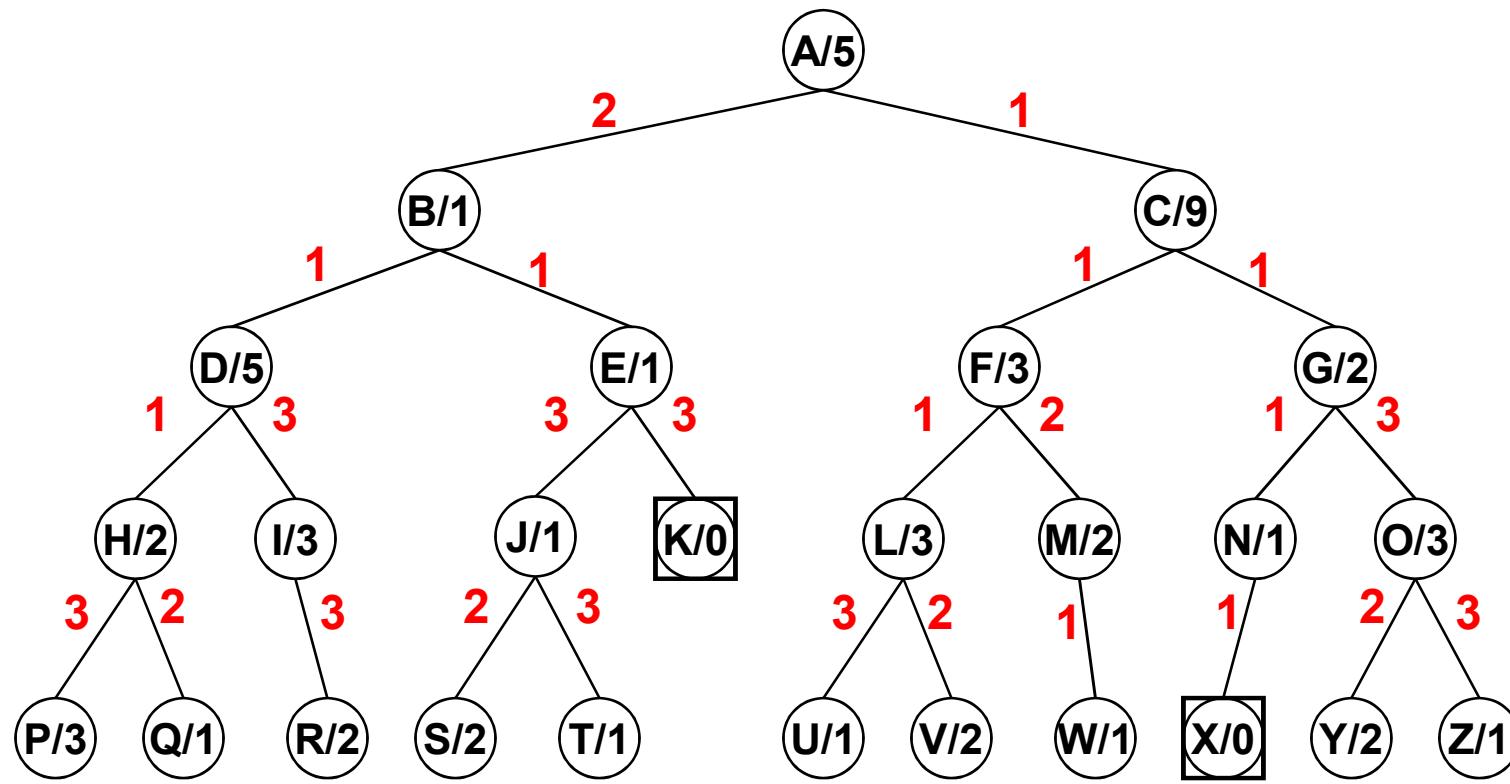
A* جستجوی



جست و جوی آگاهانه و اکتشاف

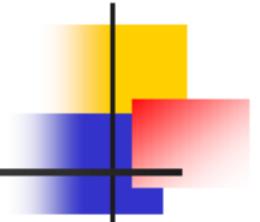


A* جستجوی

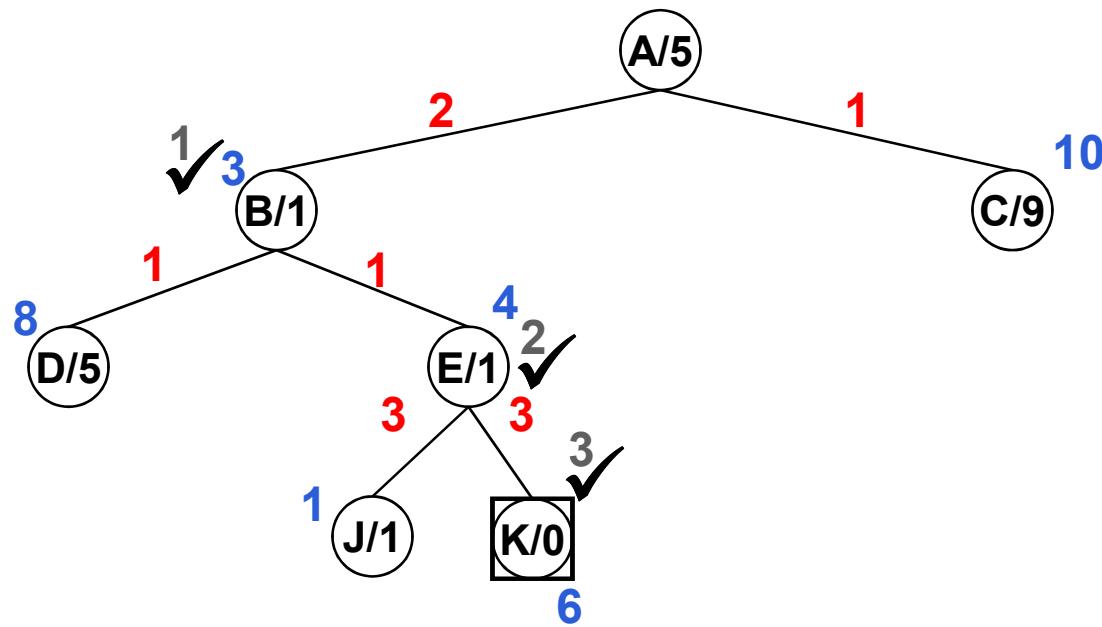


80

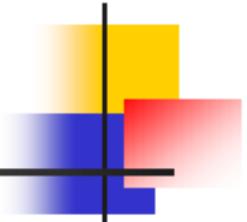
جست و جوی آگاهانه و اکتشاف



A* جستجوی



جست و جوی آگاهانه و اکتشاف



A* جستجوی

◀ کامل بودن: بله

◀ بهینگی: بله

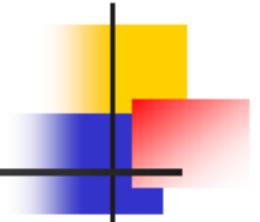
◀ پیچیدگی زمانی:

$O(bd)$ اما اگر $h = h^*$ آنگاه

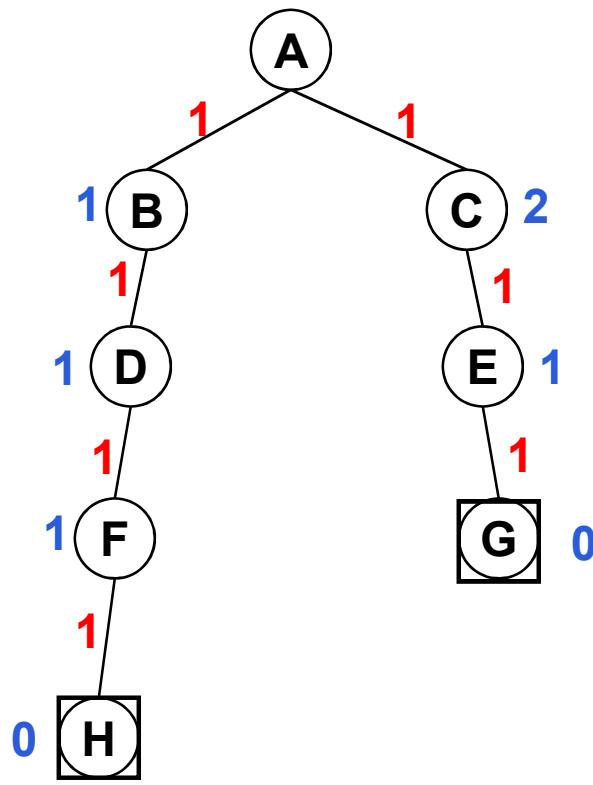
◀ پیچیدگی فضا:

$O(bd)$ اما اگر $h = h^*$ آنگاه

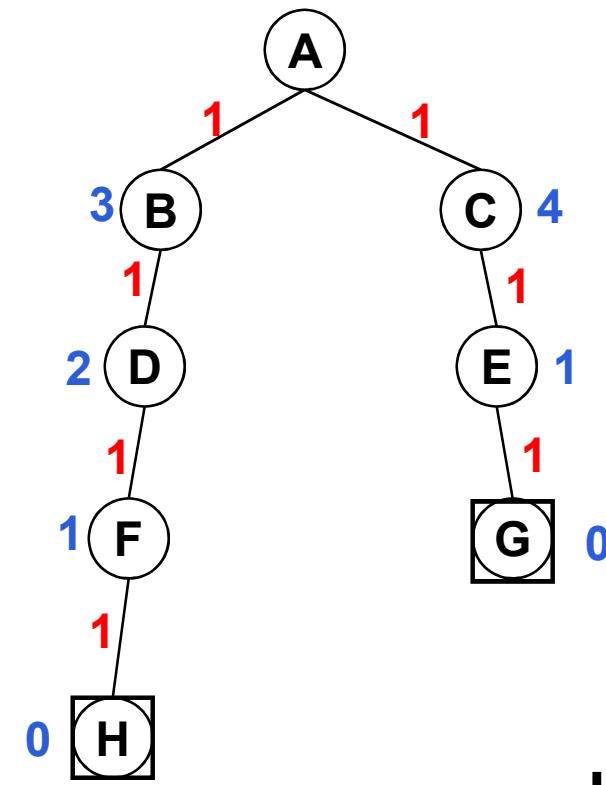
جست و جوی آگاهانه و اکتشاف



A* جستجوی



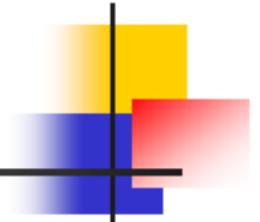
$h \leq h^*$



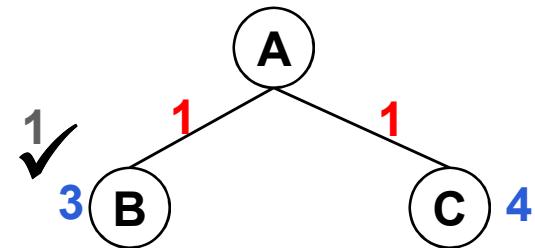
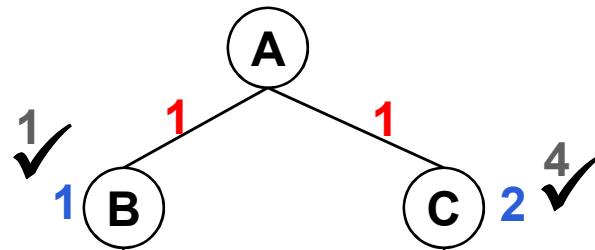
$h \not\leq h^*$



جست و جوی آگاهانه و اکتشاف



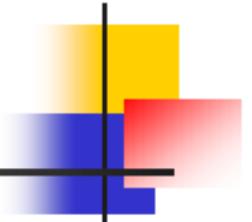
A* جستجوی



$$h \leq h^*$$

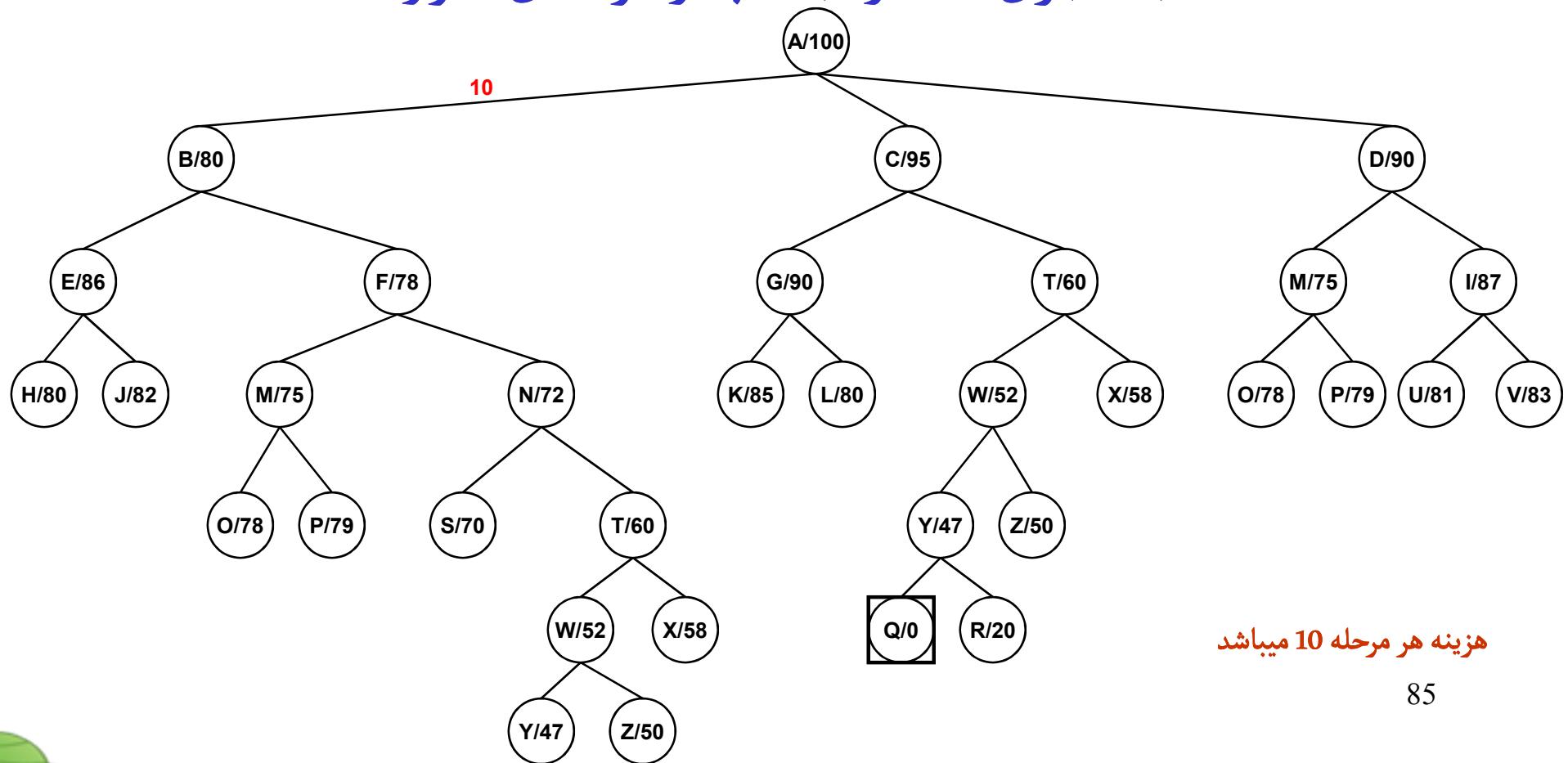
$$h \not\leq h^*$$

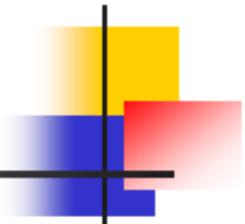




جست و جوی آگاهانه و اکتشاف

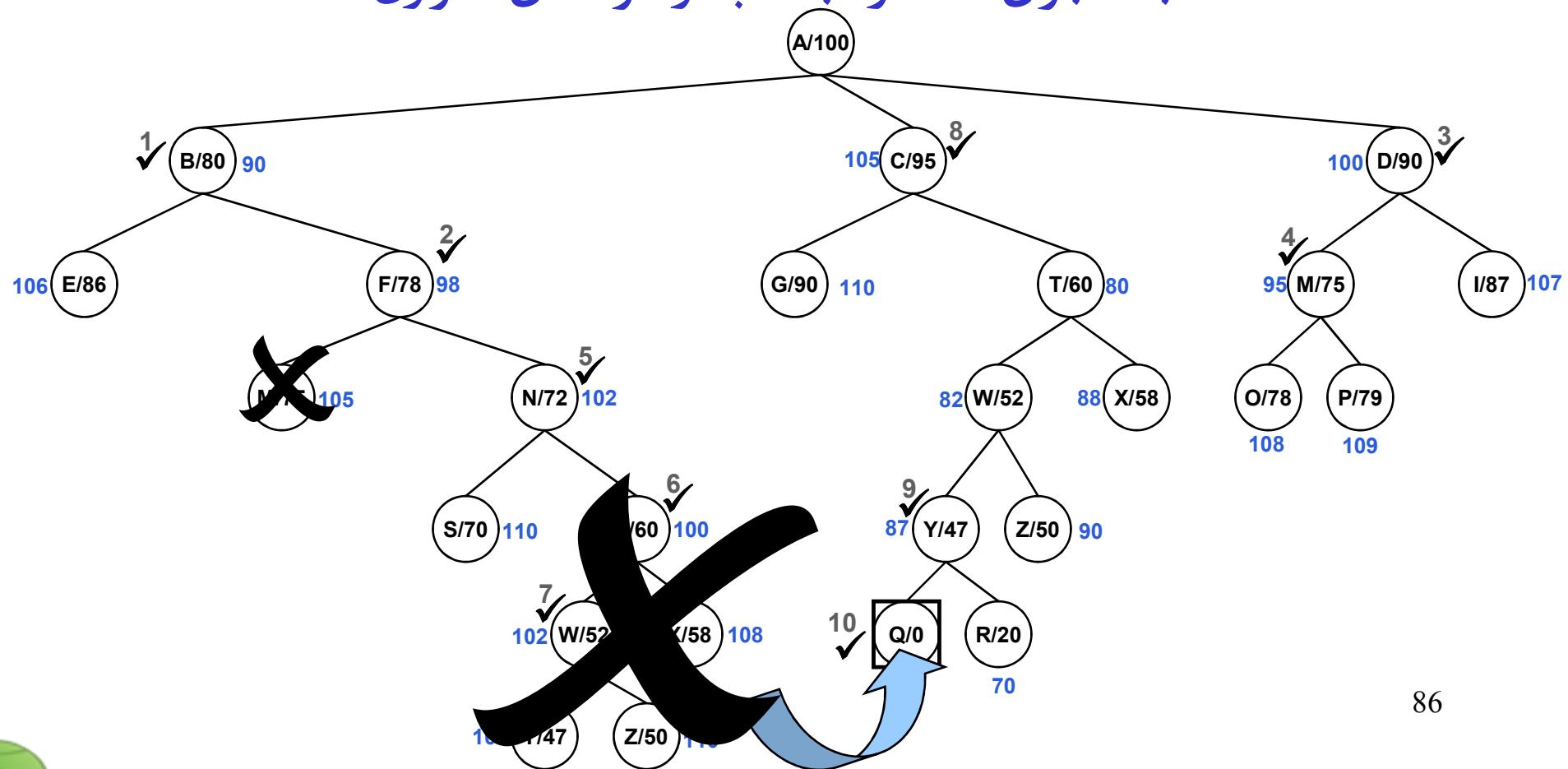
جستجوی A* و اجتناب از گره های تکراری

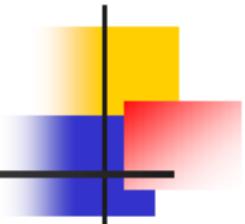




جست و جوی آگاهانه و اکتشاف

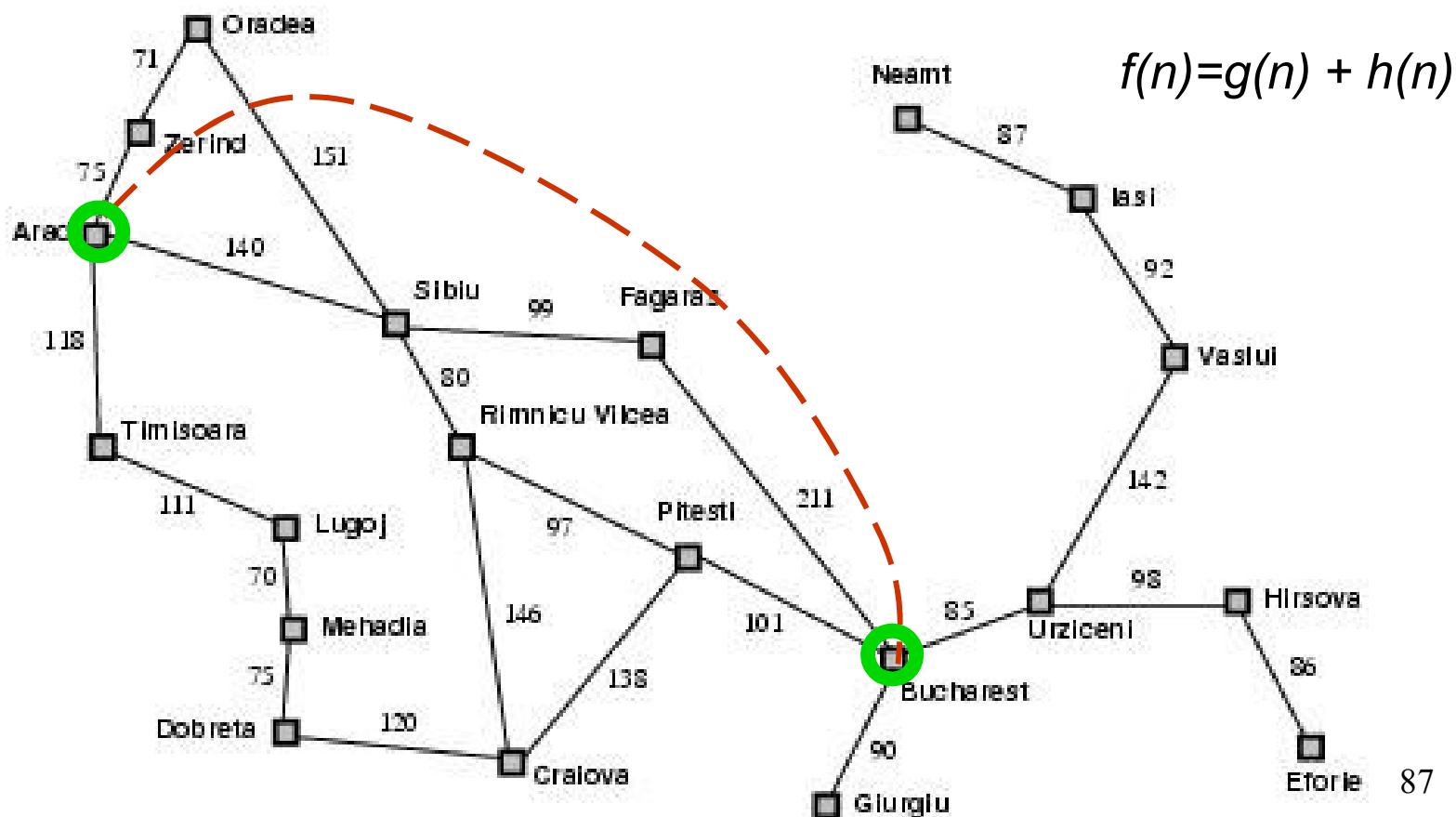
جستجوی A* و اجتناب از گره های تکراری



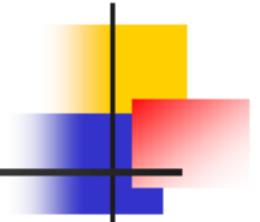


جست و جوی آگاهانه و اکتشاف

A* مثال دیگر از جستجوی



جست و جوی آگاهانه و اکتشاف



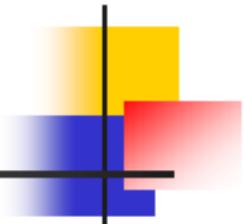
جستجوی A^* در نقشه رومانی

(a) The initial state



جستجوی A^* با شروع از Arad به Bucharest

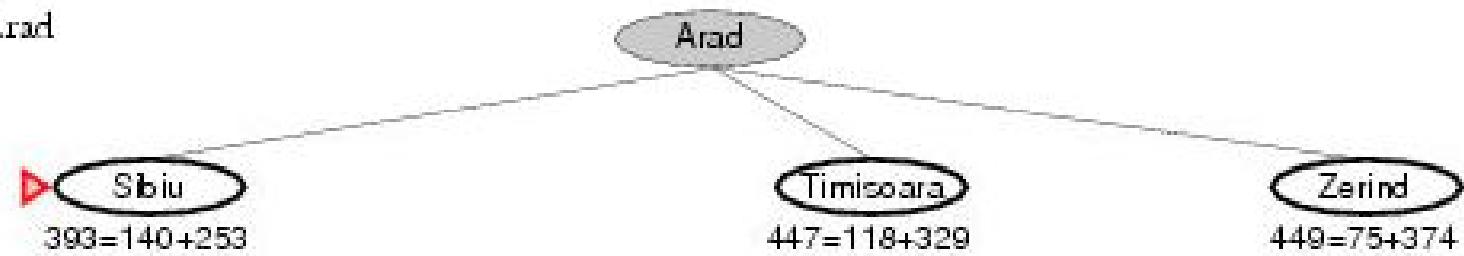
$$f(\text{Arad}) = g(\text{Arad}) + h(\text{Arad}) = 0 + 366 = 366$$



جست و جوی آگاهانه و اکتشاف

جستجوی A^* در نقشه رومانی

After expanding Arad



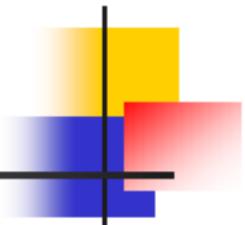
را باز کده و $f(n)$ را برای هر یک از زیربرگها محاسبه می‌کنیم:

$$f(\text{Sibiu}) = c(\text{Arad}, \text{Sibiu}) + h(\text{Sibiu}) = 140 + 253 = 393$$

$$f(\text{Timisoara}) = c(\text{Arad}, \text{Timisoara}) + h(\text{Timisoara}) = 118 + 329 = 447$$

$$f(\text{Zerind}) = c(\text{Arad}, \text{Zerind}) + h(\text{Zerind}) = 75 + 374 = 449$$

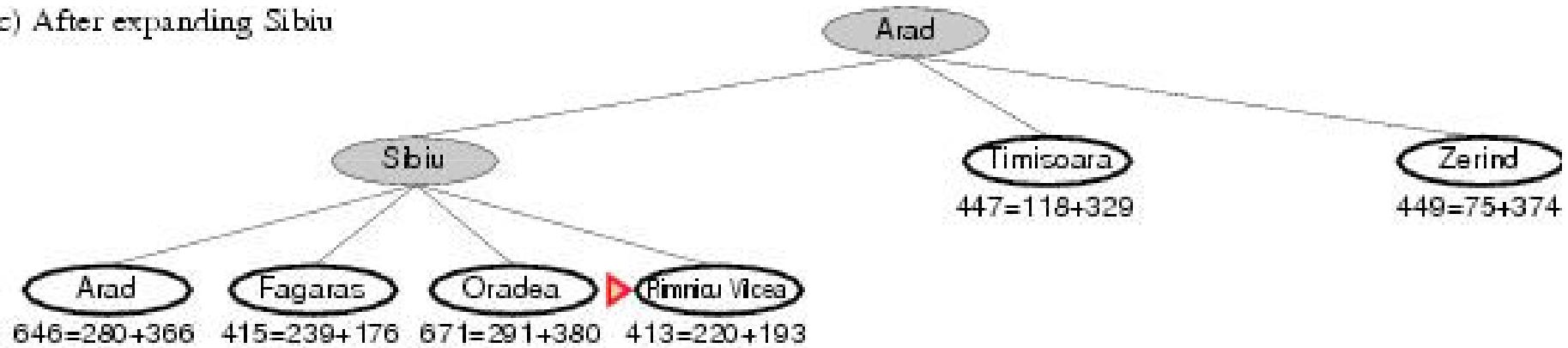
بهترین انتخاب شهر **Sibiu** است



جست و جوی آگاهانه و اکتشاف

جستجوی A^* در نقشه رومانی

(c) After expanding Sibiu



$f(n)$ را باز کرده و $Sibiu$ را برای هر یک از زیربرگها محاسبه میکنیم:

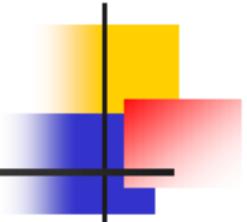
$$f(\text{Arad}) = c(\text{Sibiu}, \text{Arad}) + h(\text{Arad}) = 280 + 366 = 646$$

$$f(\text{Fagaras}) = c(\text{Sibiu}, \text{Fagaras}) + h(\text{Fagaras}) = 239 + 179 = 415$$

$$f(\text{Oradea}) = c(\text{Sibiu}, \text{Oradea}) + h(\text{Oradea}) = 291 + 380 = 671$$

$$f(\text{Rimnicu Vilcea}) = c(\text{Sibiu}, \text{Rimnicu Vilcea}) + h(\text{Rimnicu Vilcea}) = 220 + 192 = 413$$

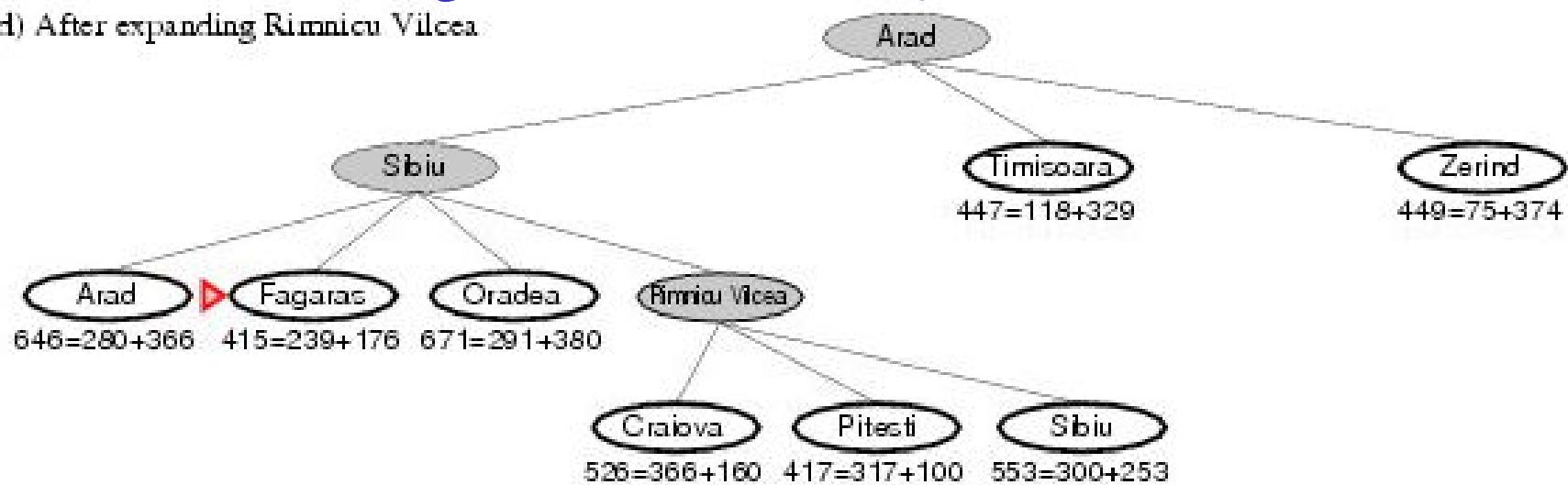
بهترین انتخاب شهر Rimnicu Vilcea است



جست و جوی آگاهانه و اکتشاف

جستجوی A^* در نقشه رومانی

(d) After expanding Rimnicu Vilcea



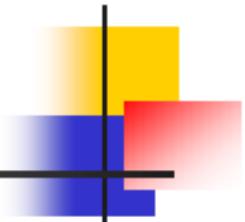
را باز کرده و $f(n)$ را برای هر یک از زیربرگها محاسبه میکنیم:

$$f(\text{Craiova}) = c(\text{Rimnicu Vilcea}, \text{Craiova}) + h(\text{Craiova}) = 360 + 160 = 526$$

$$f(\text{Pitesti}) = c(\text{Rimnicu Vilcea}, \text{Pitesti}) + h(\text{Pitesti}) = 317 + 100 = 417$$

$$f(\text{Sibiu}) = c(\text{Rimnicu Vilcea}, \text{Sibiu}) + h(\text{Sibiu}) = 300 + 253 = 553$$

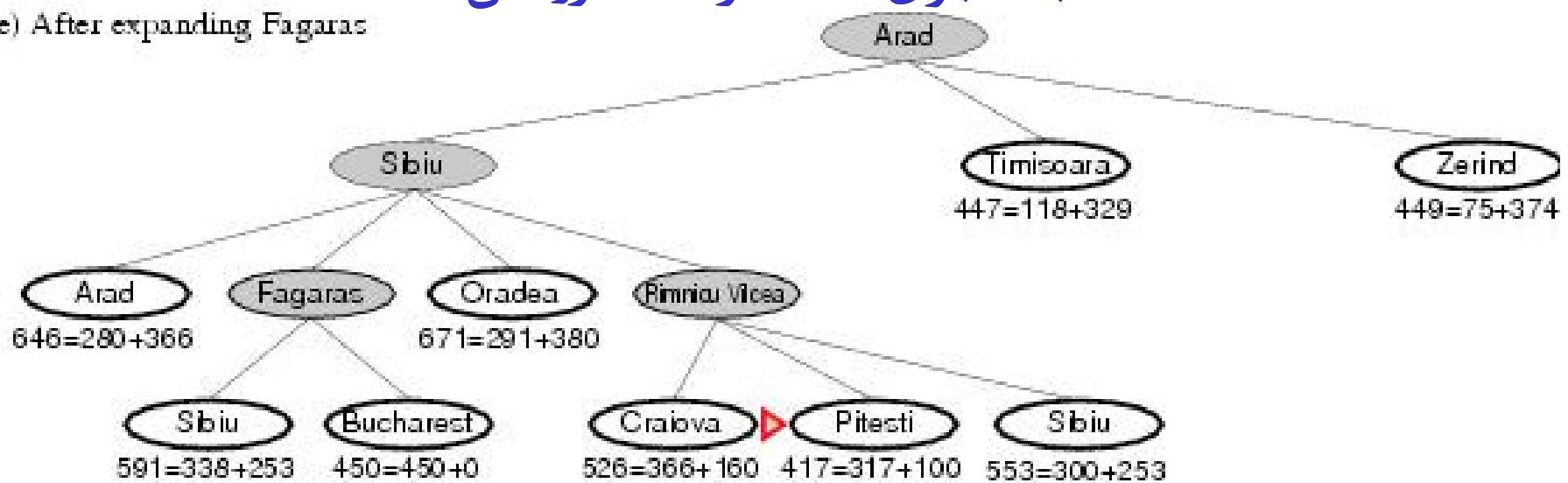
بهترین انتخاب شهر **Fagaras** است



جست و جوی آگاهانه و اکتشاف

جستجوی A^* در نقشه رومانی

(e) After expanding Fagaras



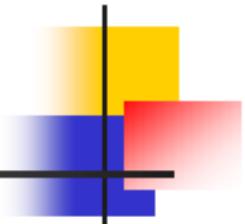
: را باز کرده و $f(n)$ را برای هر یک از زیربرگها محاسبه می‌کنیم:

$$f(Sibiu) = c(Fagaras, Sibiu) + h(Sibiu) = 338 + 253 = 591$$

$$f(Bucharest) = c(Fagaras, Bucharest) + h(Bucharest) = 450 + 0 = 450$$

بهترین انتخاب شهر !!! است

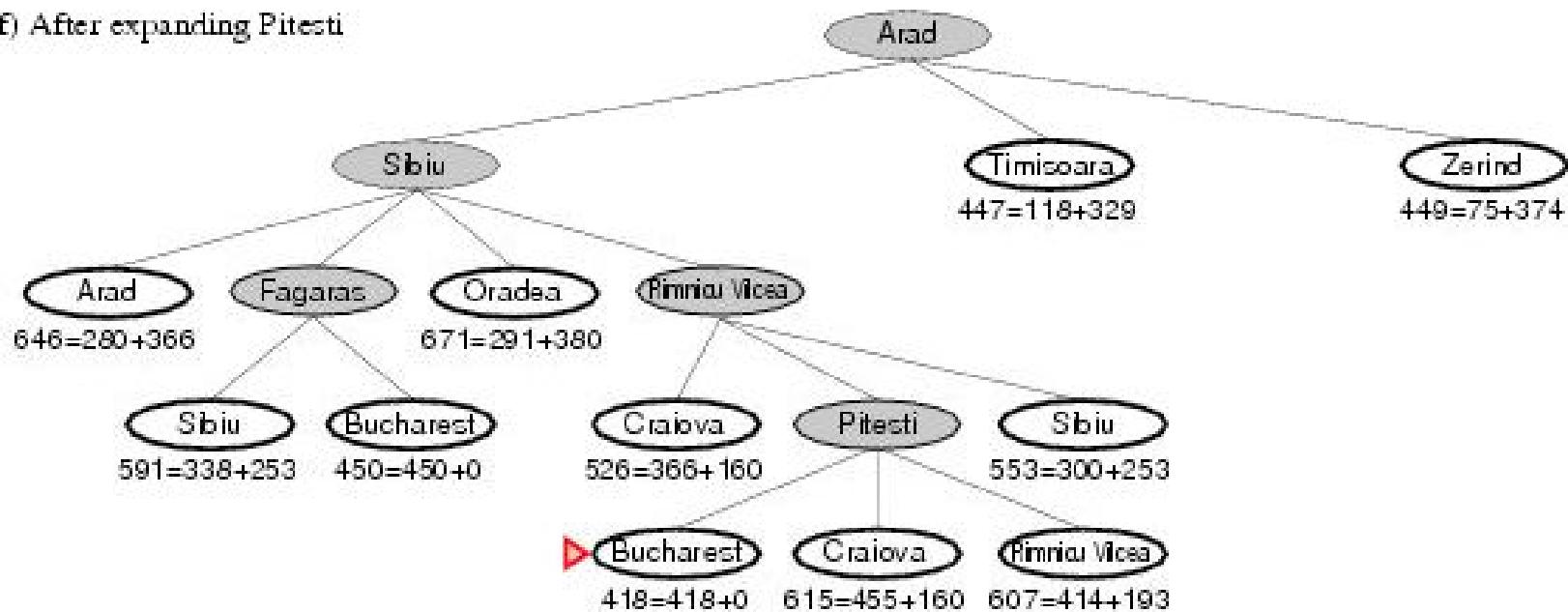
92



جست و جوی آگاهانه و اکتشاف

جستجوی A* در نقشه رومانی

(f) After expanding Pitesti



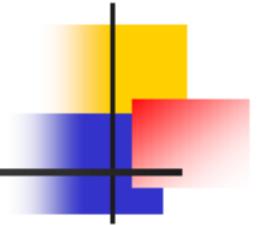
را باز کرده و $f(n)$ را برای هر یک از زیربرگها محاسبه می‌کنیم:

$$f(\text{Bucharest}) = c(\text{Pitesti}, \text{Bucharest}) + h(\text{Bucharest}) = 418 + 0 = 418$$

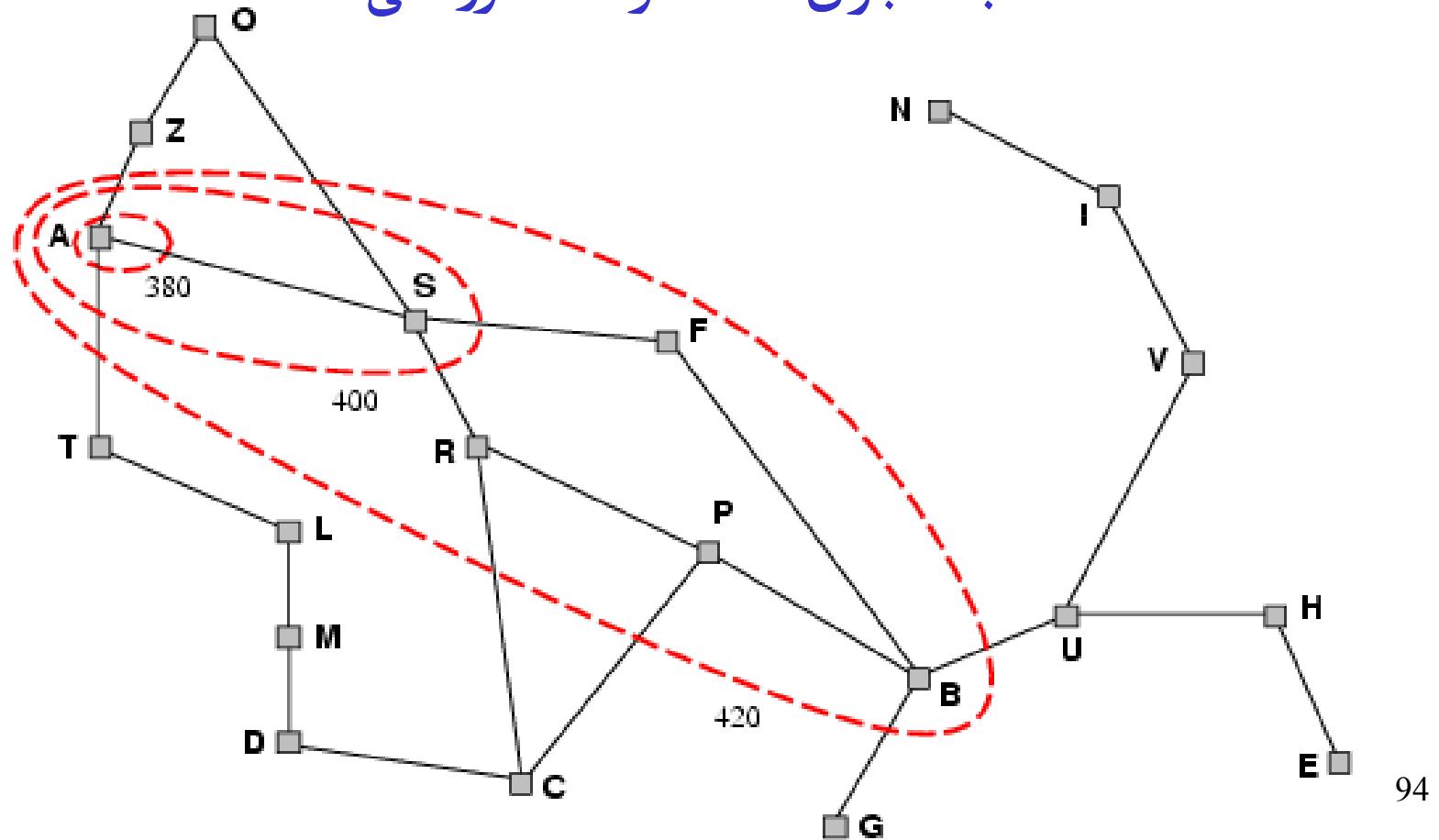
بهترین انتخاب شهر !!! Bucharest است

93

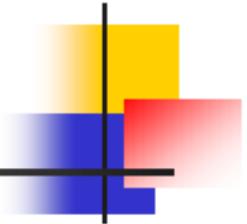
جست و جوی آگاهانه و اکتشاف



جستجوی A^* در نقشه رومانی



جست و جوی آگاهانه و اکتشاف



جستجوی اکتشافی با حافظه محدود IDA^*

☞ ساده ترین راه برای کاوش حافظه مورد نیاز A^* استفاده از عمیق کننده تکرار در زمینه جست و جوی اکتشافی است.

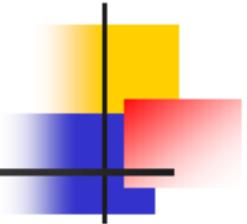
$\leftarrow IDA^*$

☞ الگوریتم عمیق کننده تکرار A^*

☞ در جستجوی IDA^* مقدار برش مورد استفاده ، عمق نیست بلکه هزینه $f(g+h)$ است.

☞ IDA^* برای اغلب مسئله های با هزینه های مرحله ای ، مناسب است و از سربار ناشی از نگهداری صفت مرتبی از گره ها اجتناب میکند

جست و جوی آگاهانه و اکتشاف



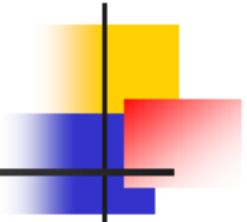
بهترین جستجوی بازگشتی RBFS

↳ ساختار آن شبیه جست و جوی عمقی بازگشتی است، اما به جای اینکه دائماً به طرف پایین مسیر حرکت کند، مقدار f مربوط به بهترین مسیر از هر جد گره فعلی را نگهداری می‌کند، اگر گره فعلی از این حد تجاوز کند، بازگشتی به عقب بر می‌گردد تا مسیر دیگری را انتخاب کند.

↳ این جستجو اگر تابع اکتشافی قابل قبولی داشته باشد، بهینه است.

↳ پیچیدگی فضایی آن $O(bd)$ است

↳ تعیین پیچیدگی زمانی آن به دقت تابع اکتشافی و میزان تغییر بهترین مسیر در اثر بسط گره‌ها بستگی دارد.



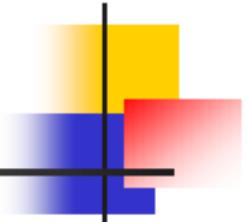
جست و جوی آگاهانه و اکتشاف

RBFS بهترین جستجوی بازگشته

RBFS تا حدی از IDA* کارآمدتر است ، اما گره های زیادی تولید میکند.

RBFS و IDA* در معرض افزایش توانی پیچیدگی قرار دارند که در جست و جوی گرافها مرسوم است ، زیرا نمیتوانند حالتهای تکراری را در غیر از مسیر فعلی بررسی کنند. لذا ، ممکن است یک حالت را چندین بار بررسی کنند.

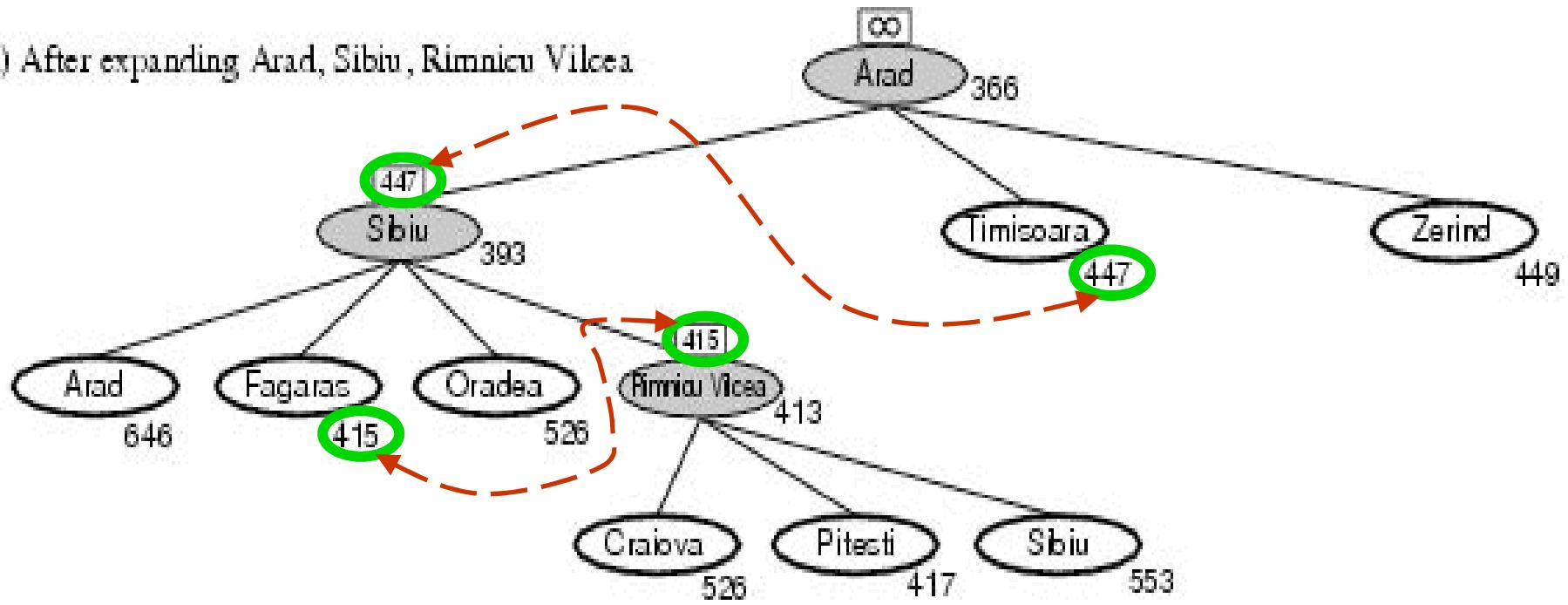
IDA* و RBFS از فضای اندکی استفاده میکنند که به آنها آسیب میرساند. IDA* بین هر تکرار فقط یک عدد را نگهداری میکند که فعلی هزینه f است. RBFS اطلاعات بیشتری در حافظه نگهداری میکند



جست و جوی آگاهانه و اکتشاف

بهترین جستجوی بازگشتی در نقشه رومانی

(a) After expanding Arad, Sibiu, Rimnicu Vilcea



پایگاه تخصصی آموزشی کد سیتی



دانلود فیلم های آموزشی به زبان فارسی

دانلود نرم افزار - کتاب الکترونیکی - مقالات آموزشی - پروژه های دانشجویی

اخبار کنکور - دانشگاه - موقعیت های شغلی - تحصیل در خارج

همه و همه در وب سایت کد سیتی



Www.CodeCity.Ir





دریافت جدیدترین مطالب آموزشی در ایمیل شما



دریافت جدیدترین فیلم های آموزشی فارسی و زبان اصلی

دریافت جدیدترین کتابهای آموزشی

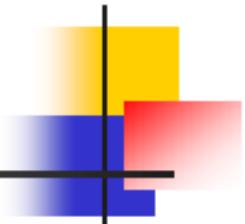
دریافت جدیدترین مقالات آموزشی

دریافت جدیدترین پروژه های دانشجویی

.... و

جهت دریافت جدیدترین مطالب سایت در گروه کد سیتی عضو شوید

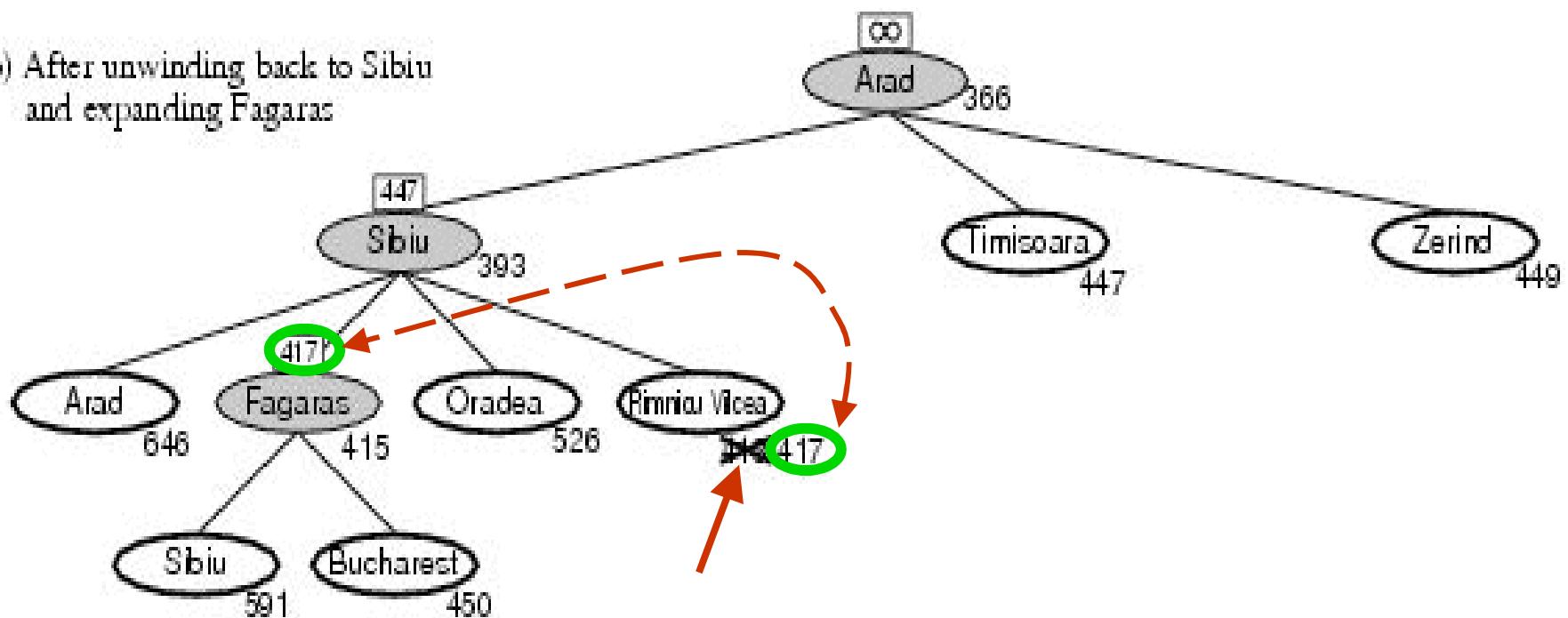
جهت عضویت در گروه [اینجا](#) کلیک کنید



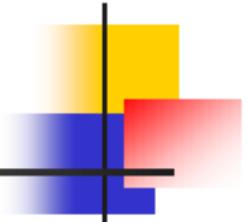
جست و جوی آگاهانه و اکتشاف

بهترین جستجوی بازگشتی در نقشه رومانی

(b) After unwinding back to Sibiu and expanding Fagaras

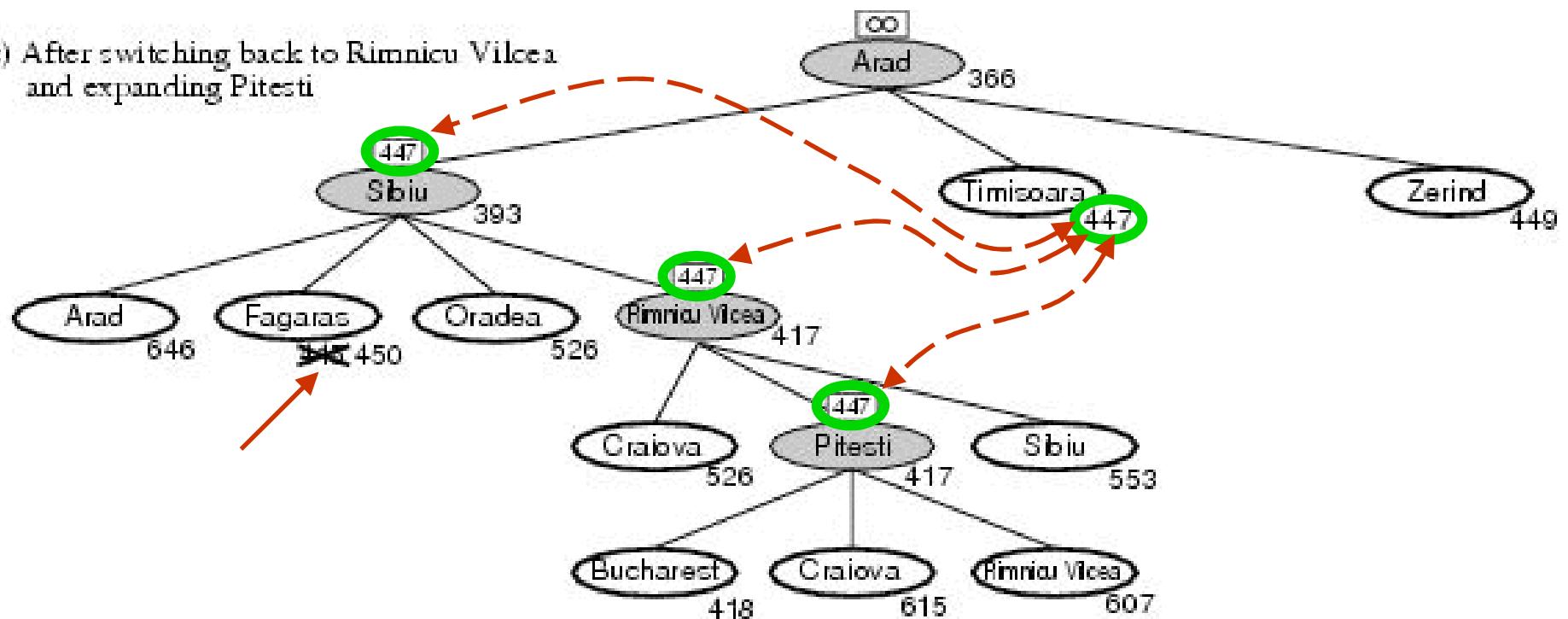


جست و جوی آگاهانه و اکتشاف

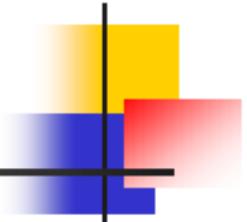


بهترین جستجوی بازگشتی در نقشه رومانی

(c) After switching back to Rimnicu Vilcea and expanding Pitesti



جست و جوی آگاهانه و اکتشاف



SMA* جستجوی حافظه محدود ساده

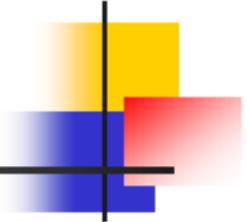
↳ SMA* بهترین برگ را بسط میدهد تا حافظه پر شود. در این نقطه بدون از بین بردن گره های قبلی نمیتواند گره جدیدی اضافه کند

↳ SMA* همیشه بدترین گره برگ را حذف میکند و سپس از طریق گره فراموش شده به والد آن بر میگردد. پس جد زیر درخت فراموش شده، کیفیت بهترین مسیر را در آن زیر درخت میداند

↳ اگر عمق سطحی ترین گره هدف کمتر از حافظه باشد، کامل است.

↳ SMA* بهترین الگوریتم همه منظوره برای یافتن حلهای بهینه میباشد

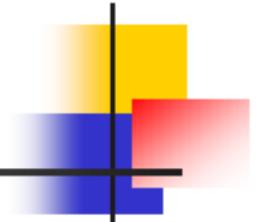
جست و جوی آگاهانه و اکتشاف



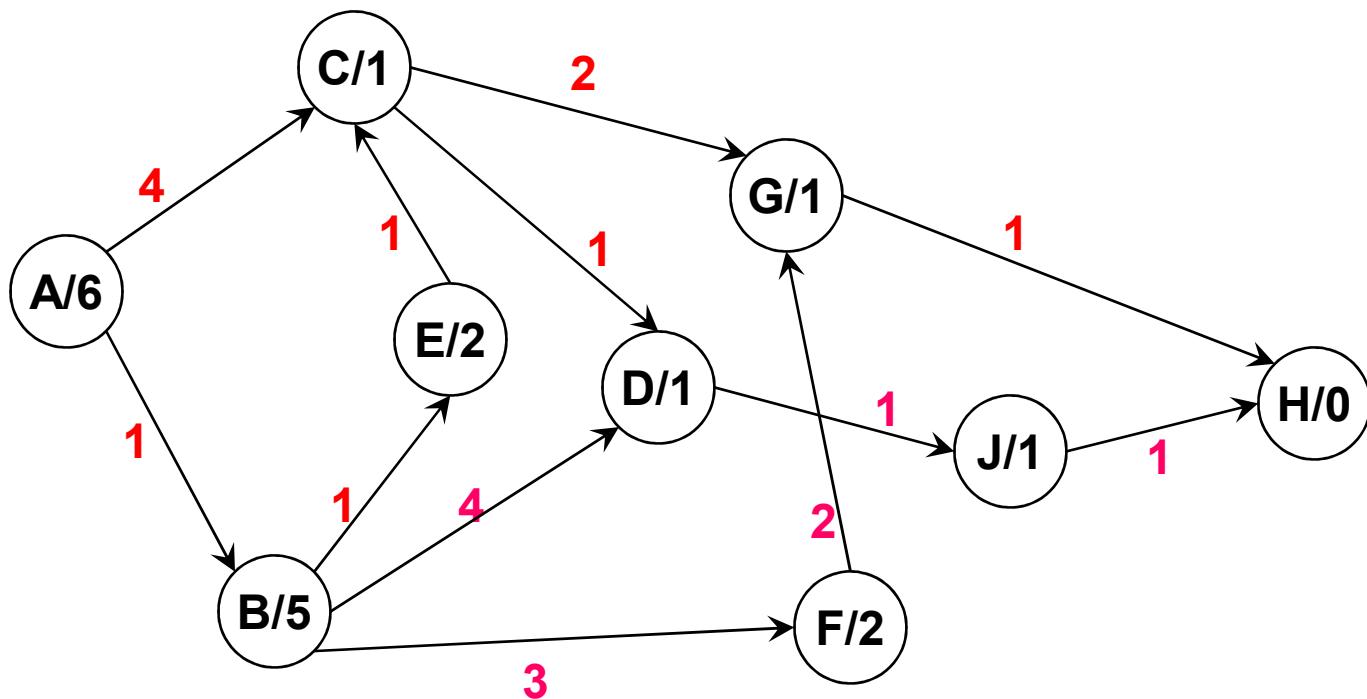
جستجوی حافظه محدود ساده *SMA*

- ↳ اگر مقدار f تمام برگها یکسان باشد و الگوریتم یک گره را هم برای بسط و هم برای حذف انتخاب کند ، **SMA*** این مسئله را با بسط بهترین برگ جدید و حذف بهترین برگ قدیمی حل میکند
- ↳ ممکن است **SMA*** مجبور شود دائماً بین مجموعه ای از مسیرهای حل کاندید تغییر موضع دهد ، در حالی که بخش کوچکی از هر کدام در حافظه جا شود
- ↳ محدودیتهای حافظه ممکن است مسئله ها را از نظر زمان محاسباتی ، غیر قابل حل کند.

جست و جوی آگاهانه و اکتشاف

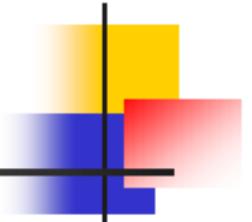


جستجوی گراف با A^*

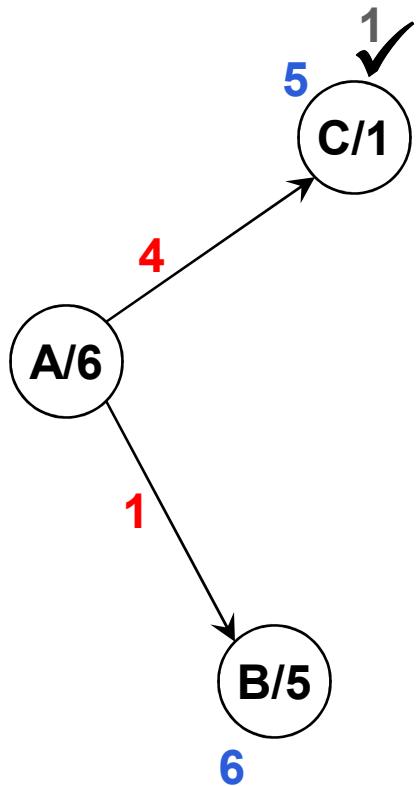


103

جست و جوی آگاهانه و اکتشاف

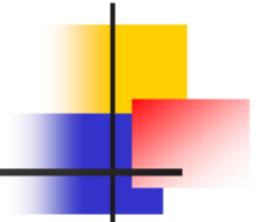


جستجوی گراف با A^*

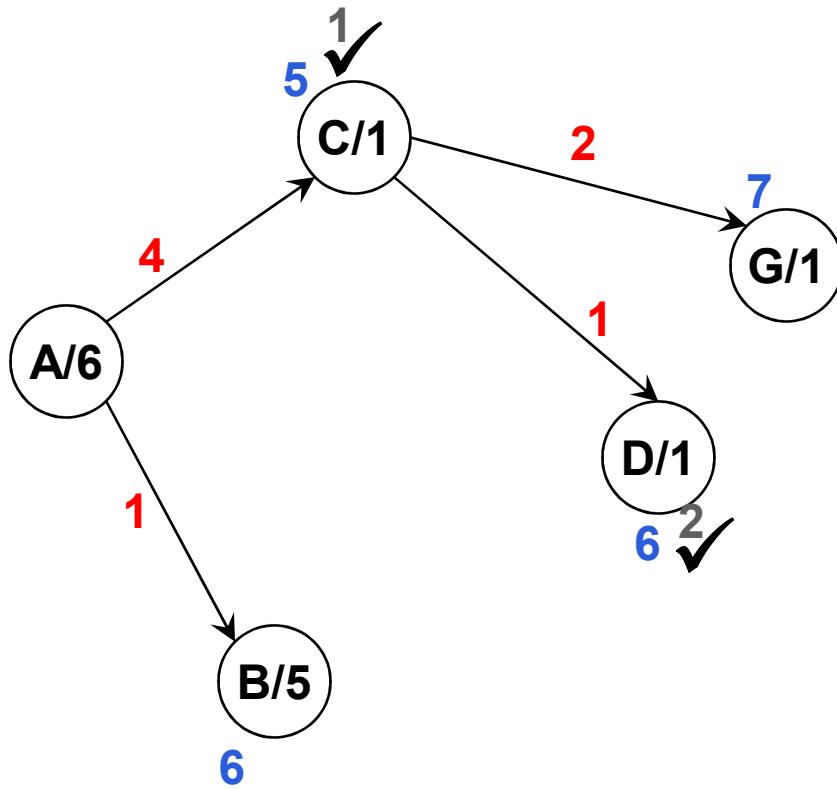


104

جست و جوی آگاهانه و اکتشاف

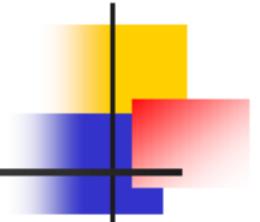


جستجوی گراف با A*

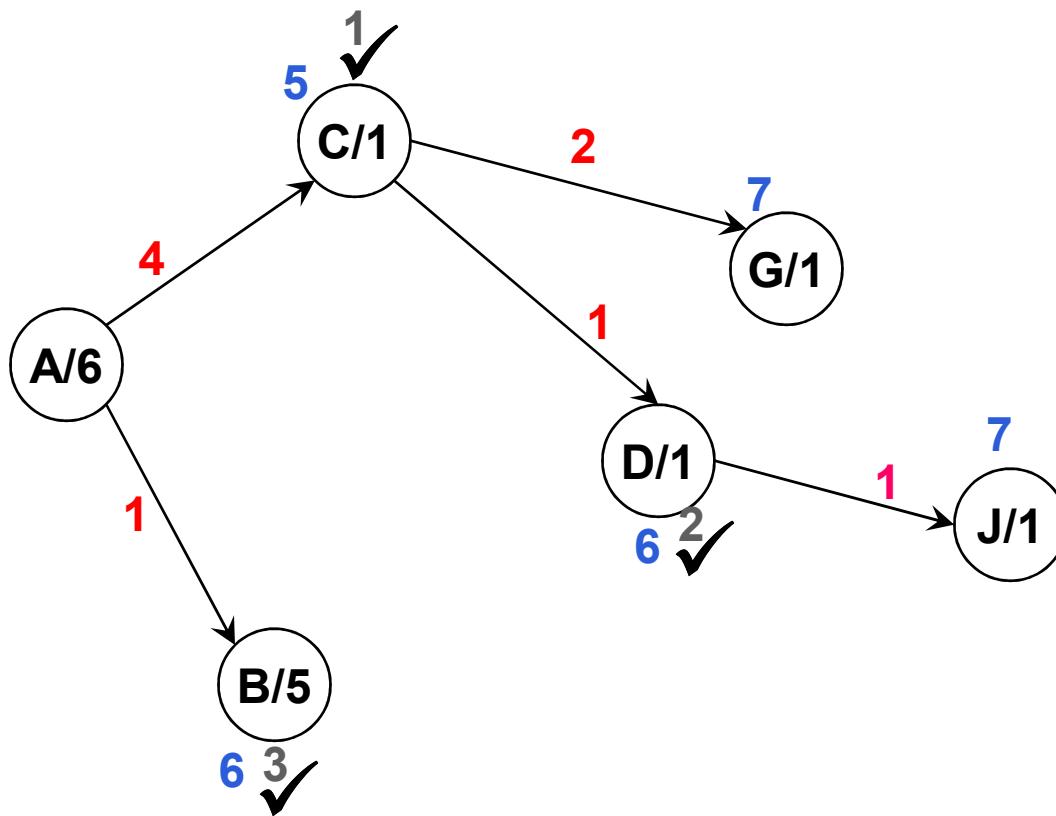


105

جست و جوی آگاهانه و اکتشاف

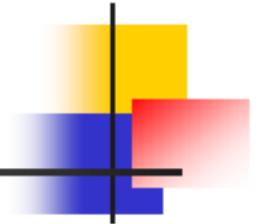


جستجوی گراف با A^*

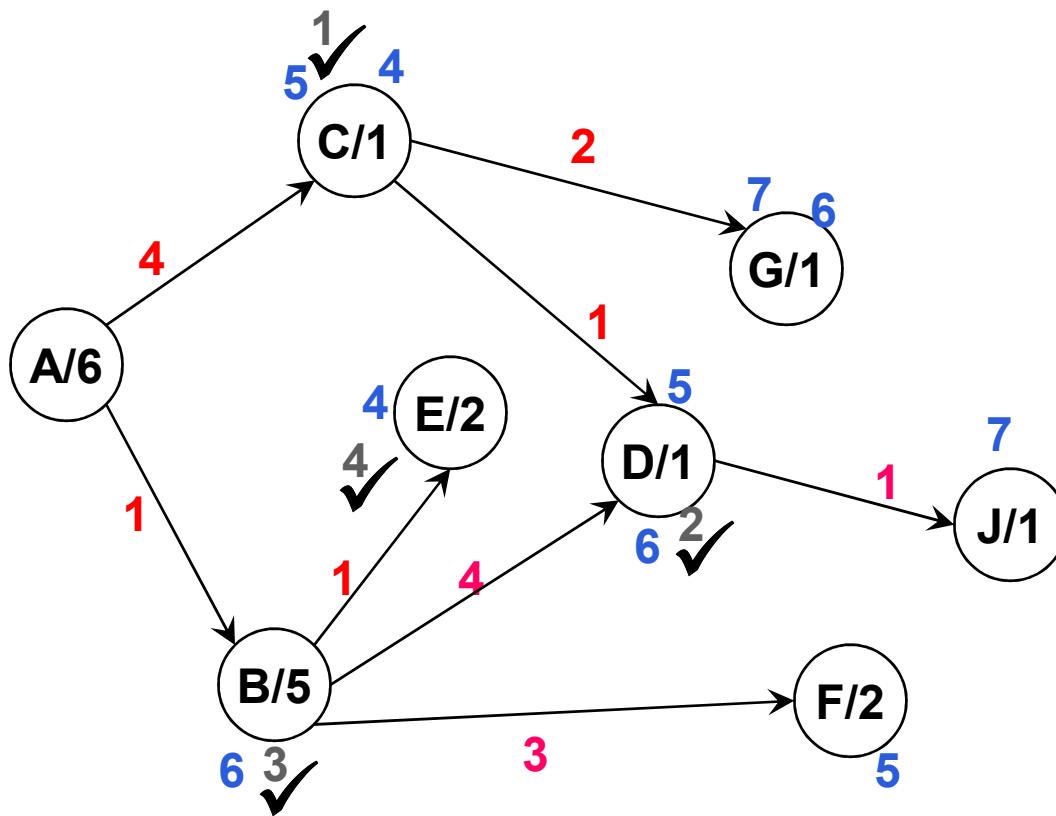


106

جست و جوی آگاهانه و اکتشاف

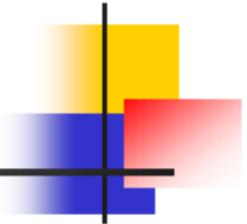


جستجوی گراف با A^*

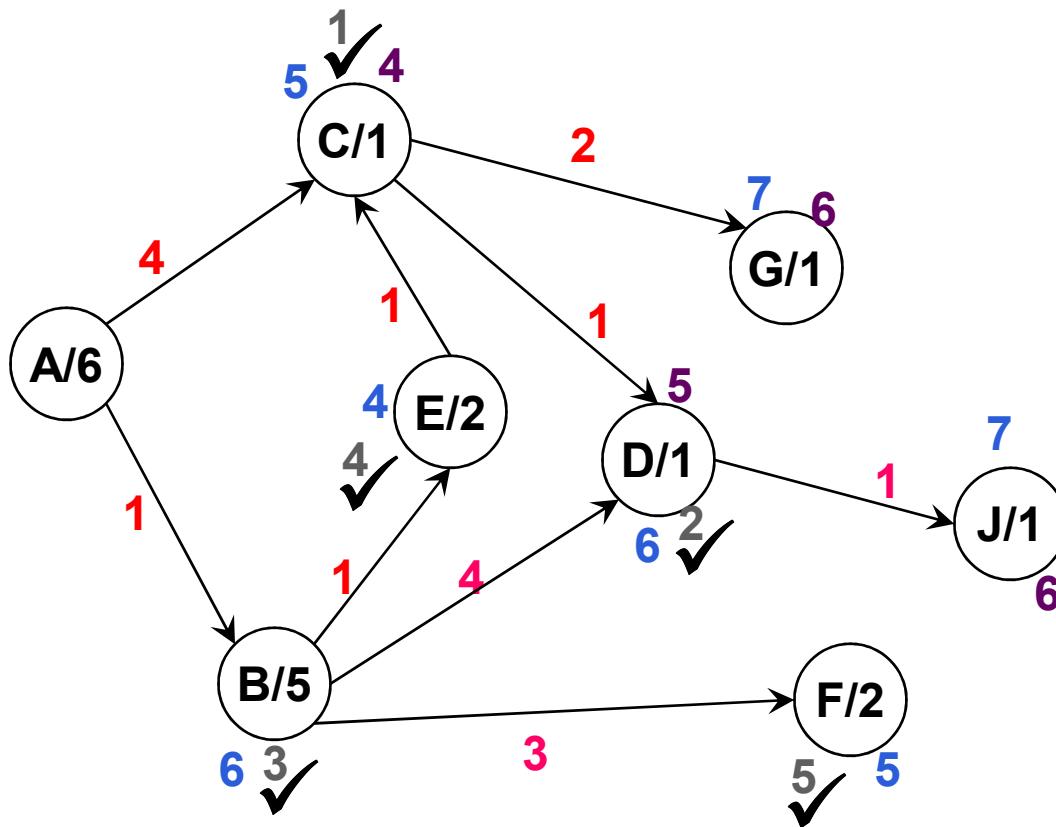


107

جست و جوی آگاهانه و اکتشاف



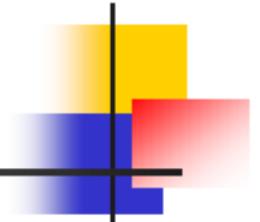
جستجوی گراف با A^*



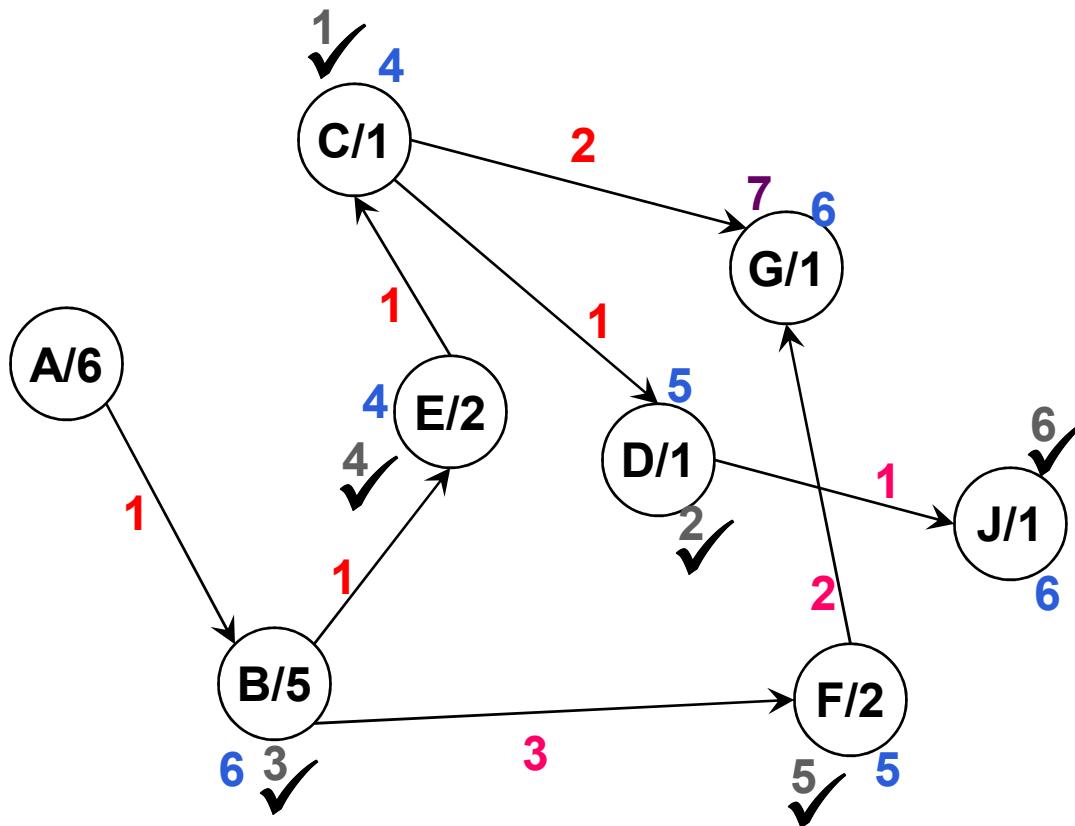
108



جست و جوی آگاهانه و اکتشاف

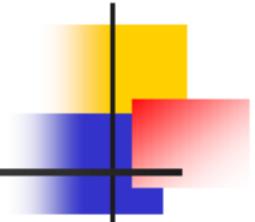


جستجوی گراف با A^*

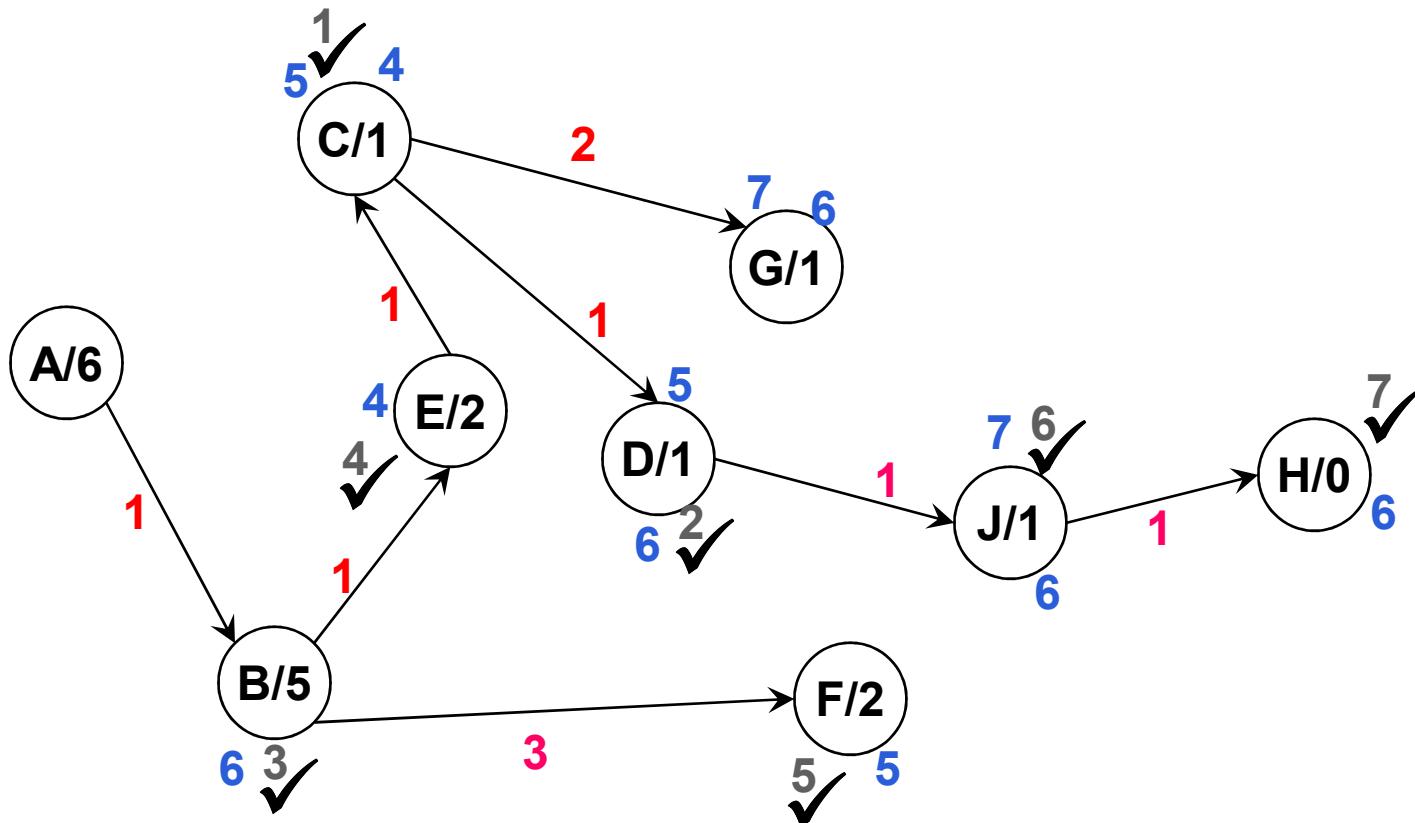


109

جست و جوی آگاهانه و اکتشاف

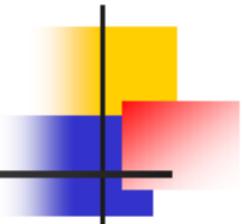


جستجوی گراف با A^*



110





جست و جوی آگاهانه و اکتشاف

یادگیری برای جست و جوی بهتر

- ↳ روش‌های جست و جوی قبلی ، از روش‌های ثابت استفاده می‌کردند.
- ↳ عامل با استفاده از فضای حالت فراسطحی می‌تواند یاد بگیرد که بهتر جست و جو کند
- ↳ هر حالت در فضای حالت فراسطحی ، حالت(محاسباتی) داخلی برنامه ای را تسخیر می‌کند که فضای حالت سطح شیء ، مثل رومانی را جست و جو می‌کند
- ↳ الگوریتم یادگیری فراسطحی می‌تواند چیزهایی را از تجربیات بیاموزد تا زیردرختهای غیر قابل قبول را کاوش نکند.
- ↳ هدف یادگیری ، کمینه کردن کل هزینه ، حل مسئله است

جست و جوی آگاهانه و اکتشاف

توابع اکتشافی

7	2	4
5		6
8	3	1

Start State

	1	2
3	4	5
6	7	8

Goal State

مثال برای معما 8

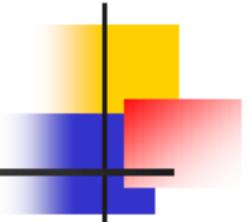
میانگین هزینه حل تقریبا 22 مرحله و فاکتور انشعاب در حدود 3 است.

$$3^{22} \approx 3.1 \times 10^{10}$$

جست و جوی جامع تا عمق 22 :

با انتخاب یک تابع اکتشافی مناسب میتوان مراحل جستجو را کاهش داد





جست و جوی آگاهانه و اکتشاف

دو روش اکتشافی متدائل برای معما 8

7	2	4
5		6
8	3	1

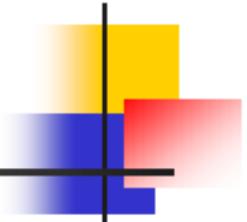
Start State

	1	2
3	4	5
6	7	8

Goal State

$$h_1 = \text{تعداد کاشیها در مکانهای نادرست}$$
$$h_1 = 8 \quad \text{در حالت شروع}$$

اکتشاف قابل قبولی است، زیرا هر کاشی که در جای نامناسبی قرار دارد، حداقل یکبار باید جابجا شود



جست و جوی آگاهانه و اکتشاف

دو روش اکتشافی متدائل برای معما 8

7	2	4
5		6
8	3	1

Start State

	1	2
3	4	5
6	7	8

Goal State

$$h_2 =$$

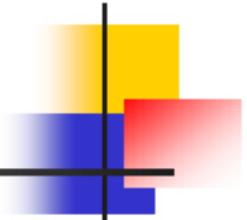
مجموعه فواصل کاشیها از موقعیتهای هدف آنها

در حالت شروع

$$h_2 = 3 + 1 + 2 + 2 + 2 + 3 + 3 + 2 = 18$$

چون کاشیها نمیتوانند در امتداد قطر جا به جا شوند، فاصله ای که محاسبه میکنیم مجموع فواصل افقی و عمودی است. این فاصله را فاصله بلوک شهر یا فاصله مانهاتن مینامند.





جست و جوی آگاهانه و اکتشاف

دو روش اکتشافی متدائل برای معما 8

7	2	4
5		6
8	3	1

Start State

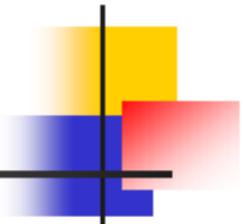
	1	2
3	4	5
6	7	8

Goal State

$h_2 =$ مجموعه فواصل کاشیها از موقعیتهای هدف آنها
 h_2 قابل قبول است ، زیرا هر جابجایی که میتواند انجام گیرد ، به اندازه یک مرحله به هدف نزدیک میشود.

هیچ کدام از این برآوردها ، هزینه واقعی راه حل نیست

هزینه واقعی 36 است



جست و جوی آگاهانه و اکتشاف

اثر دقت اکتشاف بر کارایی

◀ فاکتور انشعاب مؤثر b^*

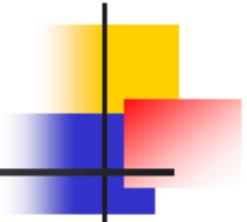
◀ اگر تعداد گره هایی که برای یک مسئله خاص توسط A^* تولید میشود برابر با N و عمق راه حل برابر با d باشد ، آن گاه فاکتور انشعابی است که درخت یکنواختی به عمق d باید داشته باشد تا حاوی $N+1$ گره باشد

$$N + 1 = 1 + b^* + (b^*)^2 + \dots + (b^*)^d$$

◀ فاکتور انشعاب مؤثر معمولاً برای مسئله های سخت ثابت است

◀ اندازه گیریهای تجربی b^* بر روی مجموعه کوچکی از مسئله ها میتواند راهنمای خوبی برای مفید بودن اکتشاف باشد

◀ مقدار b^* در اکتشافی با طراحی خوب ، نزدیک 1 است

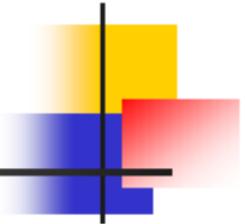


جست و جوی آگاهانه و اکتشاف

اثر دقت اکتشاف بر کارایی

d	هزینه جست و جو				فاکتور انشعاب مؤثر		
	IDS	$A^*(h_1)$	$A^*(h_2)$	IDS	$A^*(h_1)$	$A^*(h_2)$	
2	10	6	6	2.45	1.79	1.79	
4	112	13	12	2.87	1.48	1.45	
6	680	20	18	2.73	1.34	1.30	
8	6384	39	25	2.80	1.33	1.24	
10	47127	93	39	2.79	1.38	1.22	
12	3644035	227	73	2.78	1.42	1.24	
14	—	539	113	—	1.44	1.23	
16	—	1301	211	—	1.45	1.25	
18	—	3056	363	—	1.46	1.26	
20	—	7276	676	—	1.47	1.27	
22	—	18094	1219	—	1.48	1.28	
24	—	39135	1641	—	1.48	1.26	

میانگین گره های بسط یافته در جستجوی IDS و A^* و فاکتور انشعاب مؤثر با استفاده از $h1$ و $h2$ ¹¹⁷



جست و جوی آگاهانه و اکتشاف

اثر دقت اکتشاف بر کارایی

اگر برای هر گره n داشته باشیم: $\text{h2}(n) \geq \text{h1}(n)$

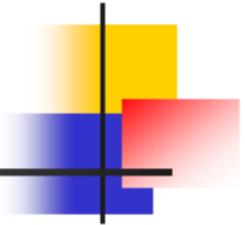
غالب است h2 بر h1

غالب بودن مستقیماً به کارایی ترجمه می‌شود

تعداد گره‌هایی که با بکارگیری h2 بسط داده می‌شود، هرگز بیش از بکارگیری h1 نیست

همیشه بهتر است از تابع اکتشافی با مقادیر بزرگ استفاده کرد ، به

شرطی که زمان محاسبه اکتشاف ، خیلی بزرگ نباشد



جست و جوی آگاهانه و اکتشاف

الگوریتم های جست و جوی محلی و بهینه سازی

↳ الگوریتم های قبلی ، فضای جست و جو را به طور سیستماتیک بررسی میکنند

↳ تا رسیدن به هدف یک یا چند مسیر نگهداری میشوند

↳ مسیر رسیدن به هدف ، راه حل مسئله را تشکیل میدهد

↳ در الگوریتم های محلی مسیر رسیدن به هدف مهم نیست

↳ مثال: مسئله 8 وزیر

↳ دو امتیاز عمدۀ جست و جوهای محلی

↳ استفاده از حافظه کمکی

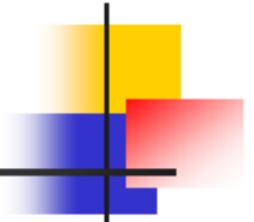
↳ ارائه راه حلهای منطقی در فضاهای بزرگ و نامتناهی

↳ این الگوریتمها برای حل مسائل بهینه سازی نیز مفیدند

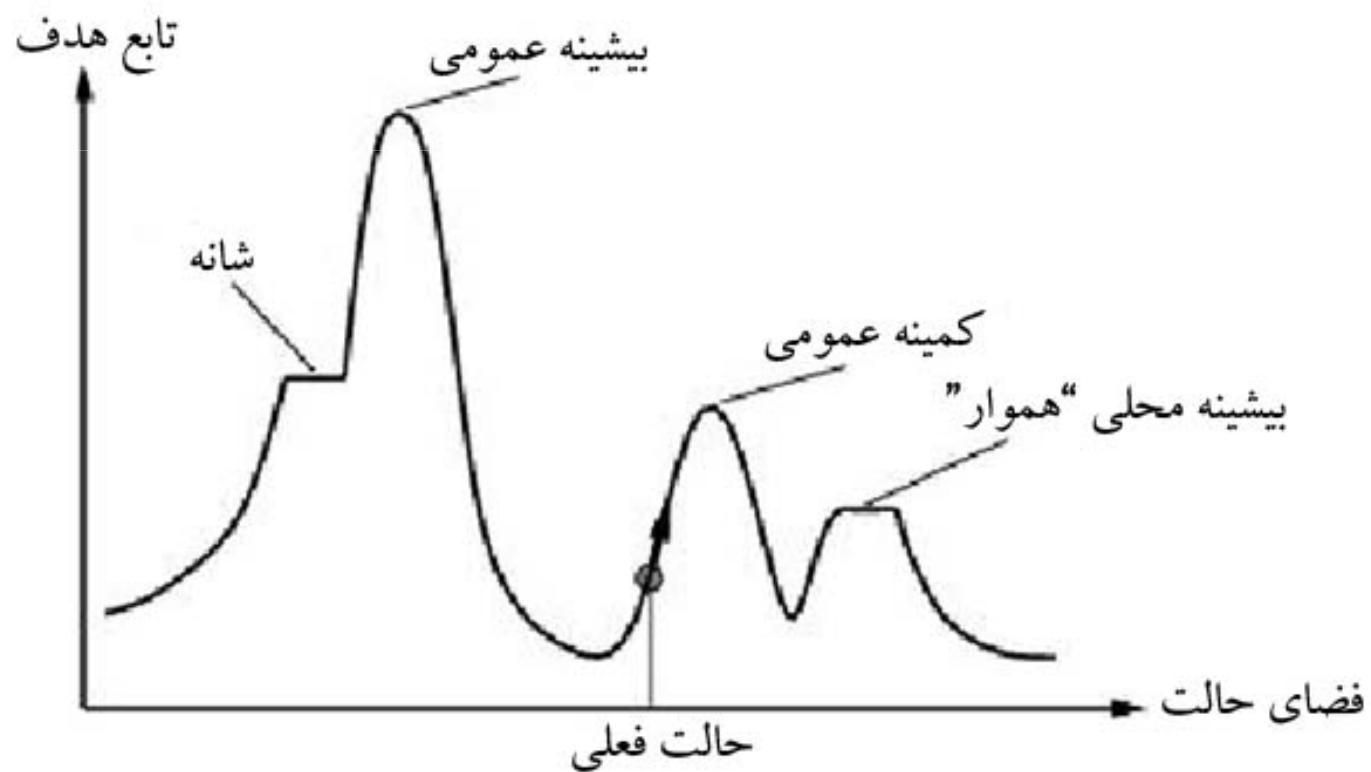
↳ یافتن بهترین حالت بر اساس تابع هدف

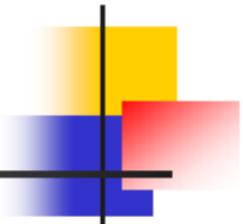


جست و جوی آگاهانه و اکتشاف



الگوریتم های جست و جوی محلی و بهینه سازی





جست و جوی آگاهانه و اکتشاف

جست و جوی تپه نورده

↳ حلقه ای که در جهت افزایش مقدار حرکت میکند (بطرف بالای تپه)

↖ رسیدن به بلندترین قله در همسایگی حالت فعلی ، شرط خاتمه است.

↳ ساختمان داده گره فعلی ، فقط حالت و مقدار تابع هدف را نگه میدارد

↳ جست و جوی محلی حریصانه نیز نام دارد

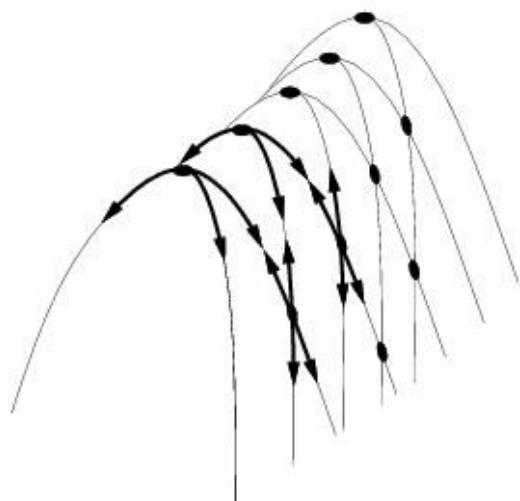
↖ بدون فکر قبلی حالت همسایه خوبی را انتخاب میکند

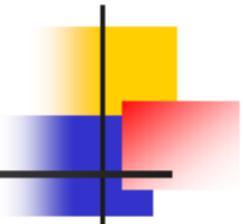
↳ تپه نورده به دلایل زیر میتواند متوقف شود:

↖ بیشینه محلی

↖ برآمدگی ها

↖ فلات





جست و جوی آگاهانه و اکتشاف

جست و جوی تپه نوردي

↳ انواع تپه نوردي:

◀ تپه نوردي غيرقطعي ، تپه نوردي اولين انتخاب ، تپه نوردي شروع مجدد تصادفي

مثال: مسئله 8 وزير

◀ مسئله 8 وزير با استفاده از فرمولبندی حالت كامل

◀ در هر حالت 8 وزير در صفحه قرار دارند

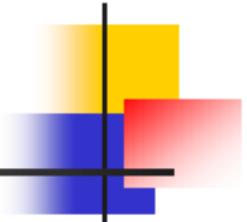
◀ تابع جانشين: انتقال يك وزير به مربع ديگر در همان ستون

◀ تابع اکتشاف: جفت وزيرهايي که نسبت به هم گارد دارند

◀ مستقيم يا غير مستقيم



جست و جوی آگاهانه و اکتشاف

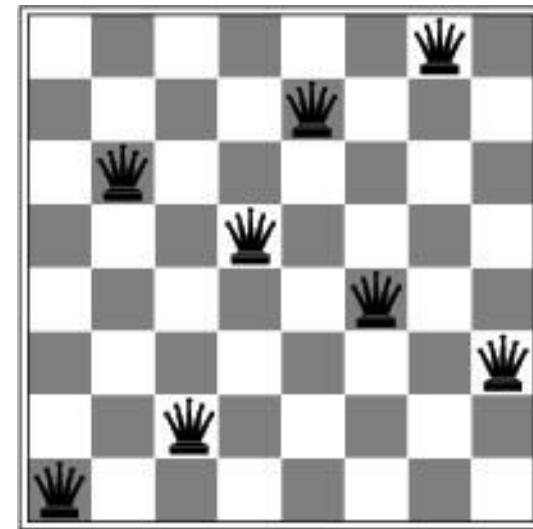


مثال جست و جوی تپه نورده

الف

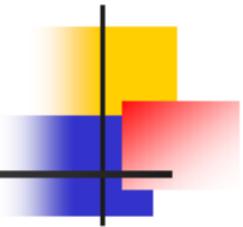
18	12	14	13	13	12	14	14
14	16	13	15	12	14	12	16
14	12	18	13	15	12	14	14
15	14	14	14	15	13	16	13
15	14	14	17	15	15	14	16
17	14	14	17	15	15	14	16
18	14	16	18	15	15	16	16
14	14	13	17	12	14	12	18

ب



الف- حالت با هزینه $h=17$ که مقدار h را برای هر جانشین نشان میدهد

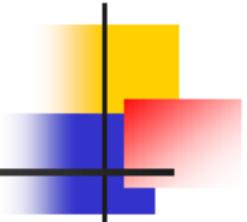
ب- کمینه محلی در فضای حالت 8 وزیر؛ $h=1$



جست و جوی آگاهانه و اکتشاف

جست و جوی شبیه سازی حرارت

- ↳ تپه نورده مركب با حرکت تصادفي
- ↳ شبیه سازی حرارت: حرارت با درجه بالا و به تدریج سرد کردن
- ↳ مقایسه با حرکت توپ
 - ↳ توپ در فرود از تپه به عمیق ترین شکاف میرود
 - ↳ با تکان دادن سطح توپ از بیشینه محلی خارج میشود
 - ↳ با تکان شدید شروع(دمای زیاد)
 - ↳ بتدریج تکان کاهش(به دمای پایین تر)
- ↳ با کاهش زمانبندی دما به تدریج ، الگوریتم یک بهینه عمومی را می یابد



جست و جوی آگاهانه و اکتشاف

جست و جوی پرتو محلی

↳ به جای یک حالت ، K حالت را نگهداری میکند

↖ حالت اولیه: K حالت تصادفی

↖ گام بعد: جانشین همه K حالت تولید میشود

↖ اگر یکی از جانشین ها هدف بود ، تمام میشود

↖ وگرنه بهترین جانشین را انتخاب کرده ، تکرار میکند

↳ تفاوت عمده با جستجوی شروع مجدد تصادفی

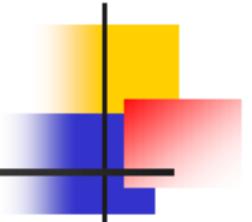
↖ در جست و جوی شروع مجدد تصادفی ، هر فرایند مستقل از بقیه اجرا میشود

↖ در جست و جوی پرتو محلی ، اطلاعات مفیدی بین K فرایند موازی مبادله میشود

↳ جست و جوی پرتو غیرقطعی

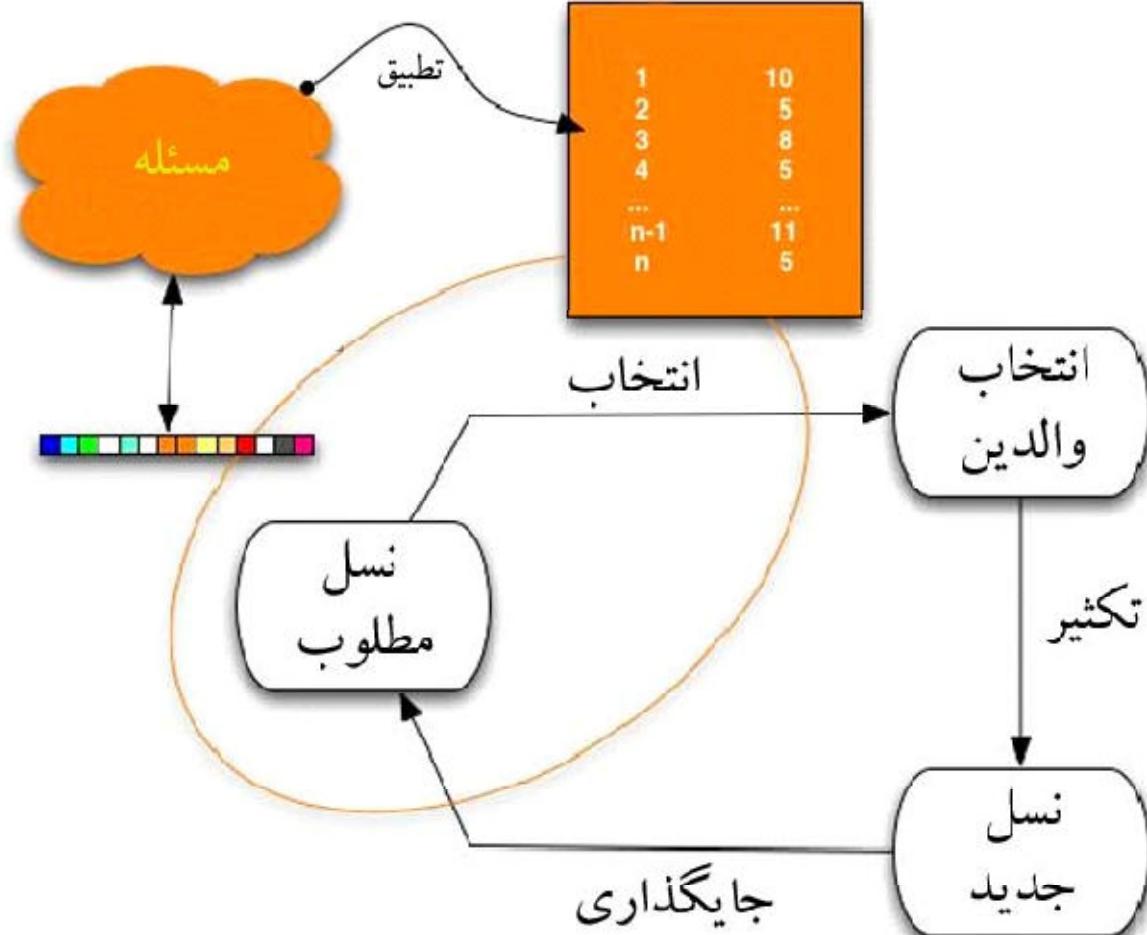
↖ به جای انتخاب بهترین K از جانشینها ، K جانشین تصادفی را بطوریکه احتمال انتخاب یکی تابعی صعودی از مقدارش باشد ، انتخاب میکند





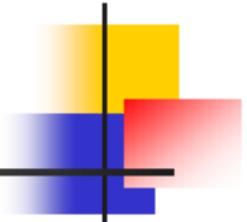
جست و جوی آگاهانه و اکتشاف

الگوریتم های ژنتیک

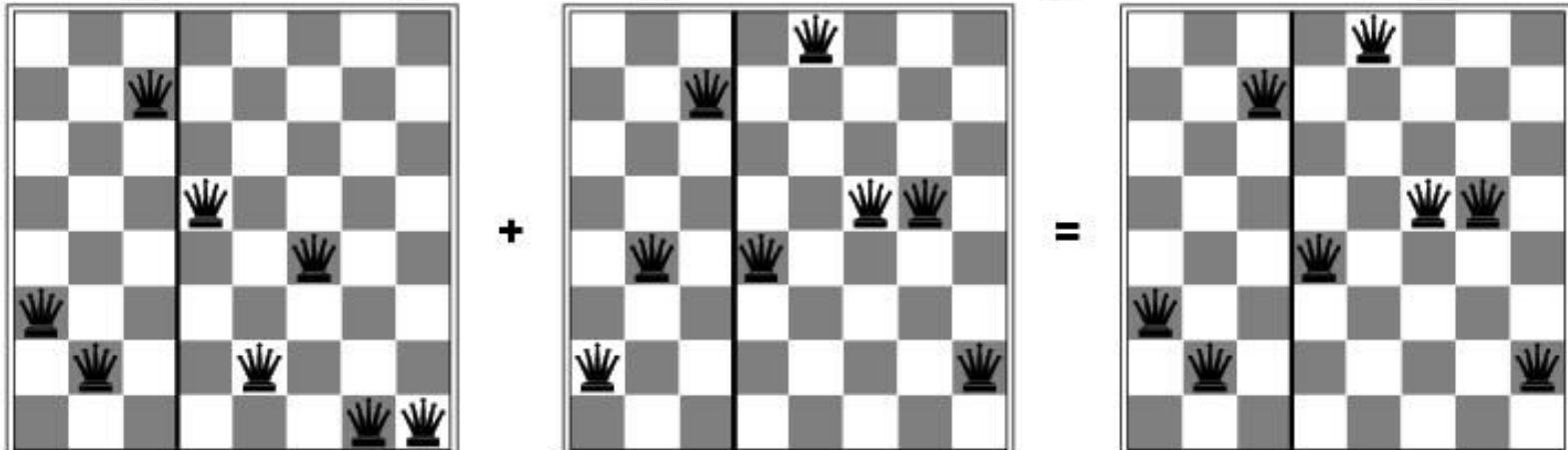
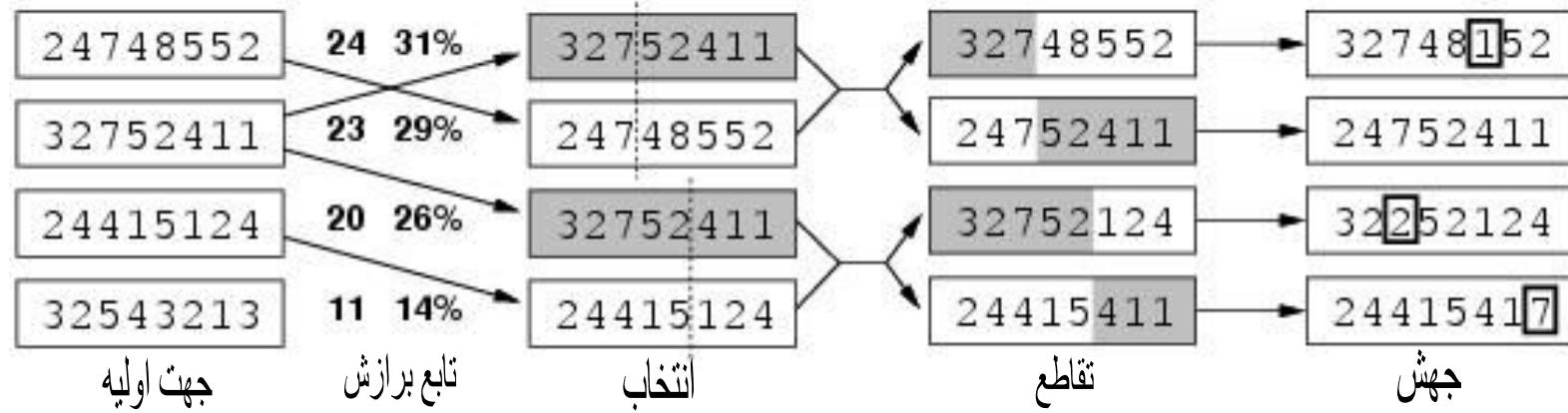


شکلی از جست و جوی پرتو غیر قطعی که
حالتهای جانشین از طریق ترکیب دو حالت
والد تولید میشود

جست و جوی آگاهانه و اکتشاف

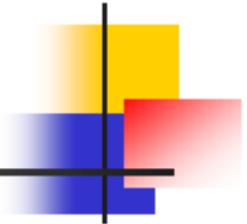


الگوریتم های ژنتیک



7

جست و جوی آگاهانه و اکتشاف



جست و جوی محلی در فضاهای پیوسته

گسسته در مقابل محیط های پیوسته

در فضاهای پیوسته ، تابع جانشین در اغلب موارد ، حالت های نامتناهی را بر میگرداند

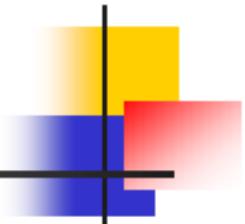
حل مسئله:

گسسته کردن همسایه هر حالت

استفاده از شب منظره

$$\mathbf{x} \leftarrow \mathbf{x} + \alpha \nabla f \quad \text{where } \nabla f = \left\{ \frac{\partial f}{\partial x_1}, \frac{\partial f}{\partial x_2}, \dots \right\}$$

روش نیوتون رافسون



جست و جوی آگاهانه و اکتشاف

عاملهای جست و جوی Online و محیطهای ناشناخته

﴿تا به حال همه الگوریتمها برون خطی بودند

﴿برون خطی(Offline): راه حل قبل از اجرا مشخص است

﴿درون خطی(Online): با یک در میان کردن محاسبات و فعالیت عمل میکند

﴿جستجوی درون خطی در محیطهای پویا و نیمه پویا مفید است

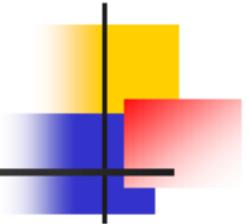
﴿آنچه را که باید واقعاً اتفاق بیفتند، در نظر گرفته نمیشود

﴿جست و جوی درون خطی ایده ضروری برای مسئله اکتشاف است

﴿فعالیتها و حالتها برای عامل مشخص نیستند

﴿مثال: قرار گرفتن روبات در محیطی جدید، نوزاد تازه بدنیا آمده

جست و جوی آگاهانه و اکتشاف



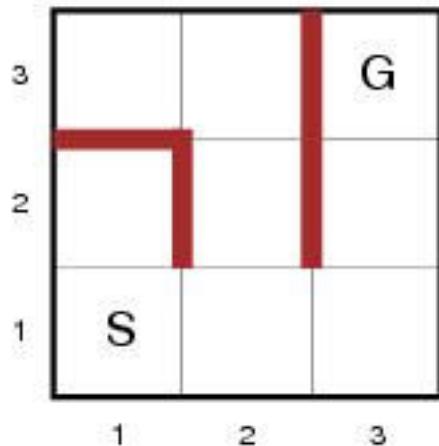
مسئله های جست و جوی Online

↳ اطلاعات عامل

Actions(s): لیستی از فعالیتهای مجاز در حالت s

تابع هزینه مرحله ای ($c(s,a,s')$: استفاده وقتی که بداند s' نتیجه است

Goal-Test(s): آزمون هدف

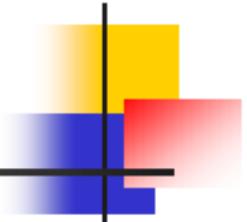


↳ عامل حالت ملاقات شده قبلی را تشخیص میدهد

↳ فعالیتها قطعی اند

↳ دسترسی به تابع اکتشافی قابل قبول ($h(s)$)

جست و جوی آگاهانه و اکتشاف

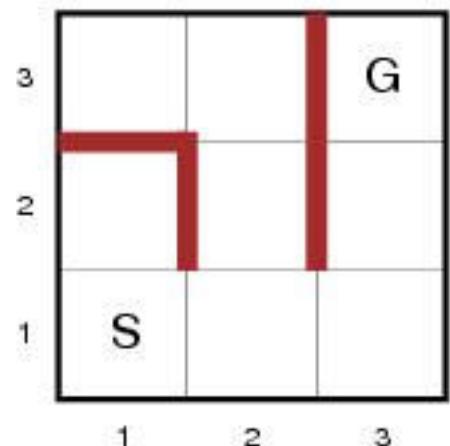


مسئله های جست و جوی Online

↳ هدف: رسیدن به G با کمترین هزینه

↳ هزینه: مجموع هزینه های مراحل مسیری است که عامل طی میکند

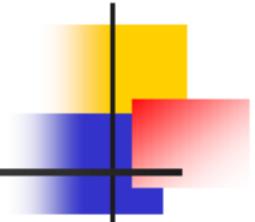
↳ نسبت رقابتی: مقایسه هزینه با هزینه مسیری که اگر عامل فضای حالت را از قبل میشناخت، طی میکرد



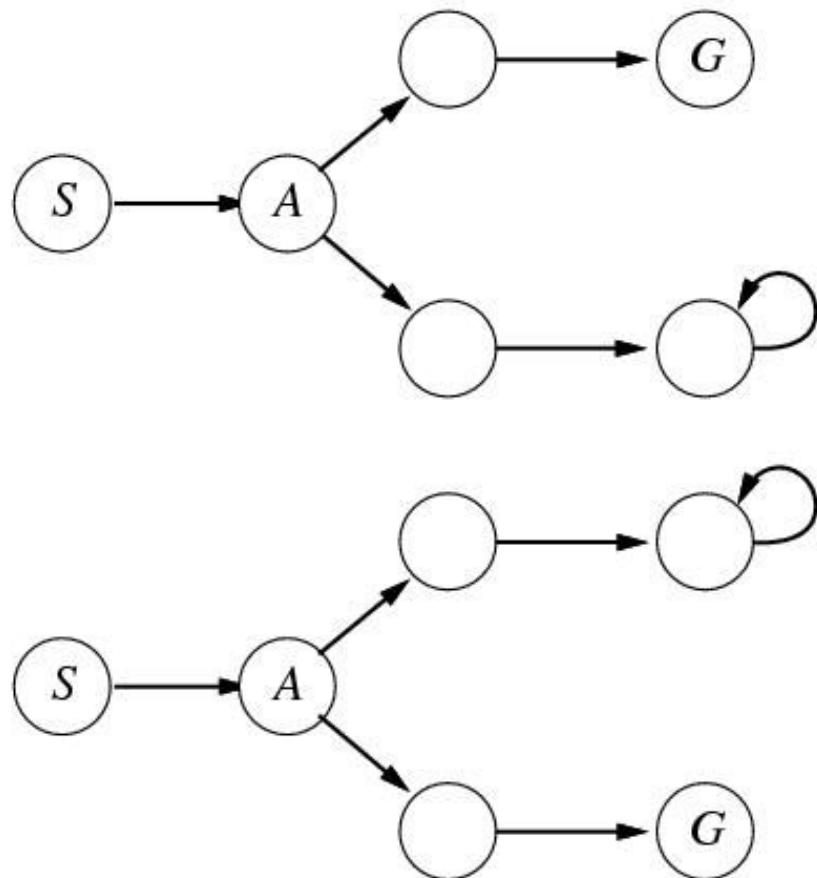
↳ در بعض موارد، بهترین نسبت رقابتی نامتناهی است

↳ ممکن است جستجو به یک حالت بن بست برسد که نتوان از طریق آن به هدف رسید

جست و جوی آگاهانه و اکتشاف

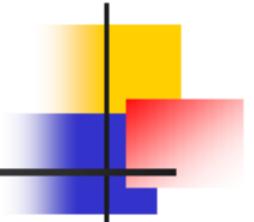


مسئله های جست و جوی Online

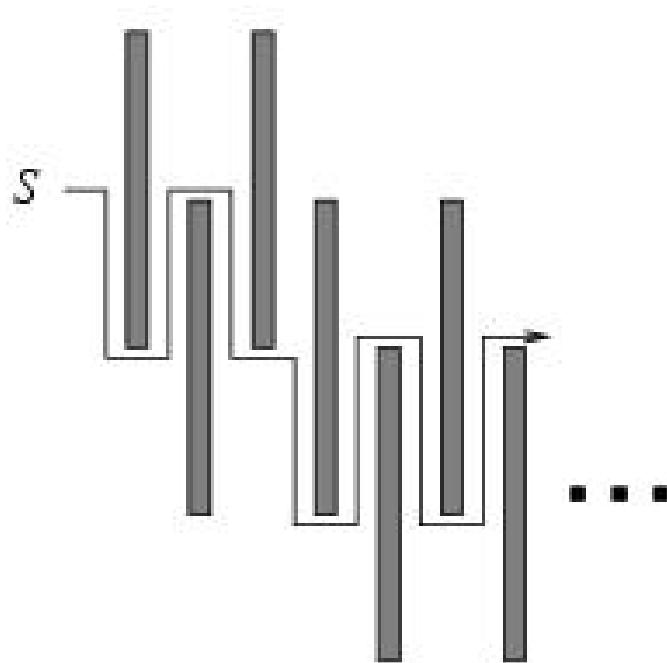


دو فضای حالت که عامل جست و جوی **Online** را به بن بست میرسانند. هر عاملی حداقل در یکی از این دو فضا شکست می خورد

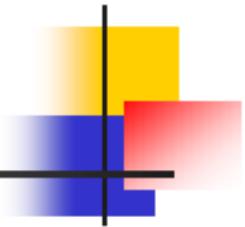
جست و جوی آگاهانه و اکتشاف



مسئله های جست و جوی Online



یک محیط دو بعدی که موجب میشود
عامل جست و جوی Online مسیر
دلخواه ناکارآمدی را برای رسیدن به هدف
حل کند



هوش مصنوعی

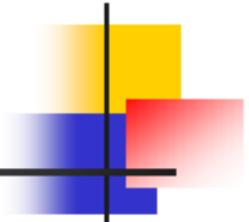
فصل پنجم

مسائل ارضای محدودیت

134

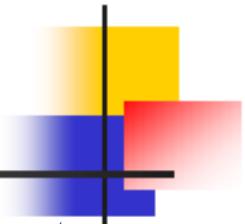
Artificial Intelligence

هوش مصنوعی



فهرست

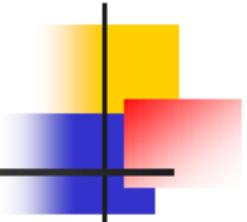
- ↳ ارضای محدودیت چیست؟
- ↳ جست و جوی عقبگرد برای CSP
- ↳ بررسی پیشرو
- ↳ پخش محدودیت



مسائل ارضای محدودیت

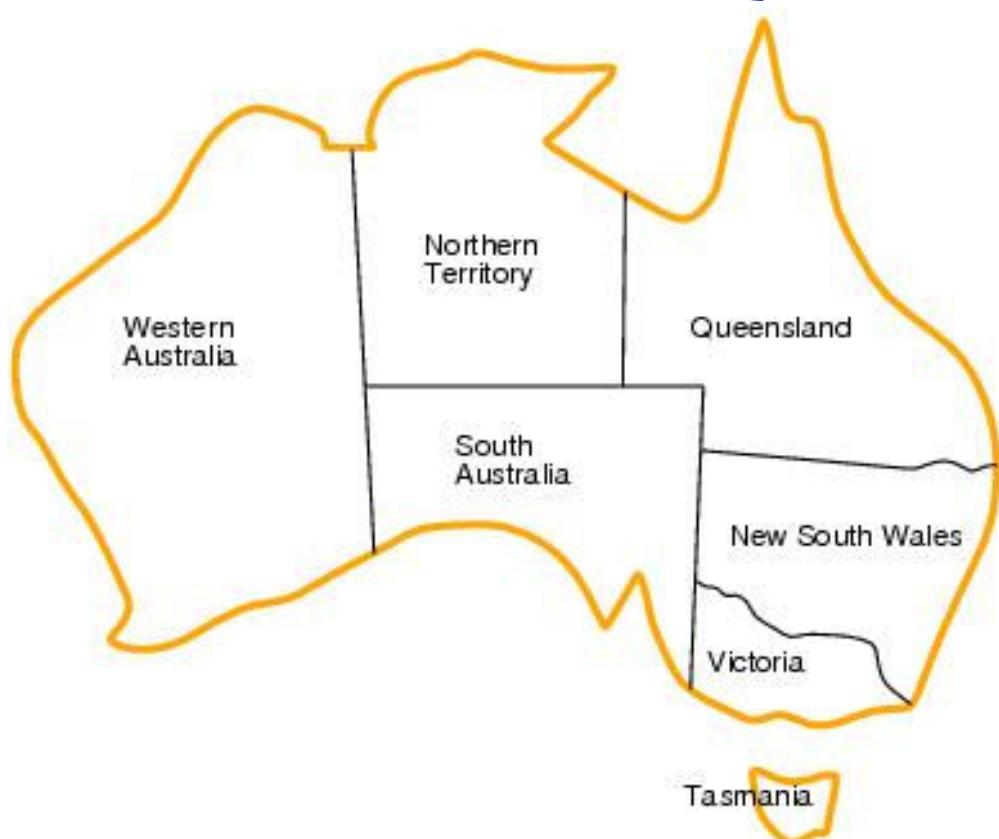
ارضای محدودیت (CSP) چیست؟

- ◀ مجموعه متناهی از متغیرها؛ X_1, X_2, \dots, X_n
- ◀ مجموعه متناهی از محدودیتها؛ C_1, C_2, \dots, C_m
- ◀ دامنه های ناتهی برای هر یک از متغیرها؛ $D_{X_1}, D_{X_2}, \dots, D_{X_n}$
- ◀ هر محدودیت C_i زیرمجموعه ای از متغیرها و ترکیبها ممکنی از مقادیر برای آن زیرمجموعه ها
- ◀ هر حالت با انتساب مقادیری به چند یا تمام متغیرها تعریف میشود
- ◀ انتسابی که هیچ محدودیتی را نقض نکند، انتساب سازگار نام دارد
- ◀ انتساب کامل آن است که هر متغیری در آن باشد
- ◀ راه حل CSP یک انتساب کامل است اگر تمام محدودیتها را برآورده کند
- ◀ بعضی از CSP ها به راه حلهایی نیاز دارند که تابع هدف را بیشینه کنند



مسائل اراضی محدودیت

مثال CSP: رنگ آمیزی نقشه



متغیرها: WA, NT, Q, NSW, V, SA, T

دامنه: $\{آبی, سبز, قرمز\}$

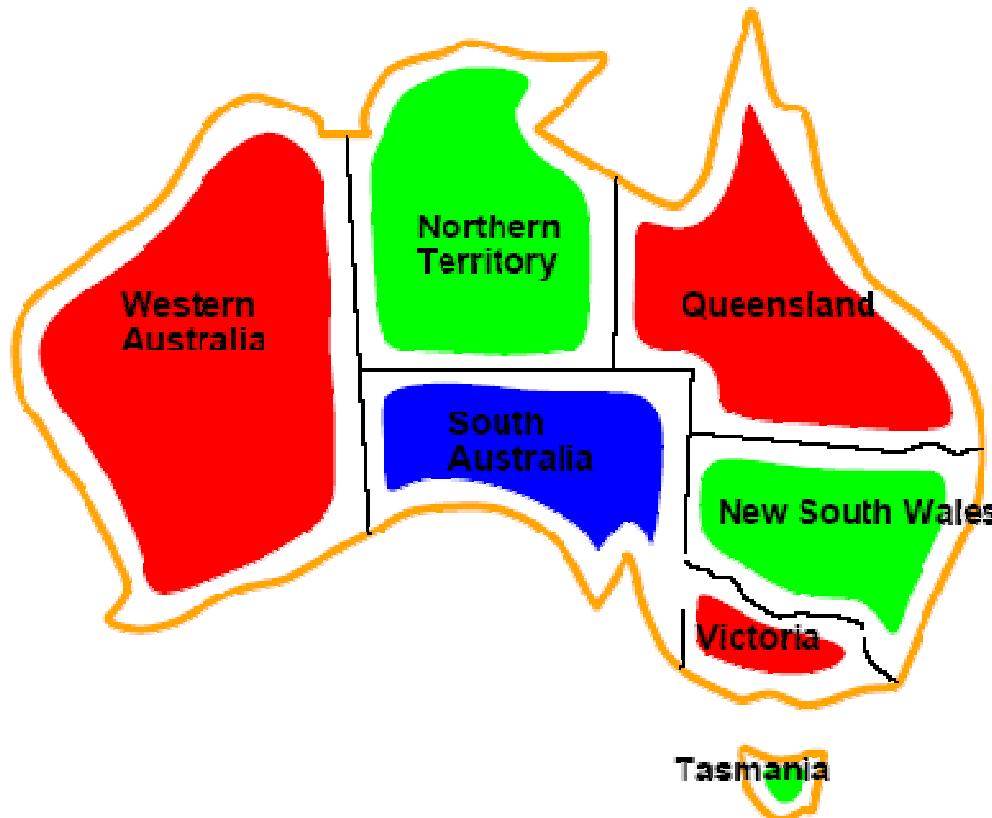
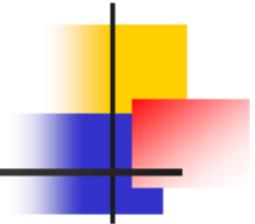
محدودیتها: دو منطقه مجاور، همنگ نیستند

مثال: $WA \neq NT$ یعنی (WA,NT) عضو

$\{(قرمز, سبز), (قرمز, آبی), (سبز, قرمز)\}$

$\{(سبز, آبی), (آبی, قرمز), (آبی, سبز)\}$

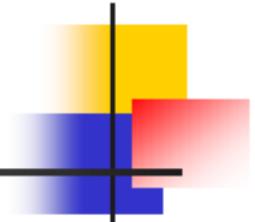
مسائل اراضی محدودیت



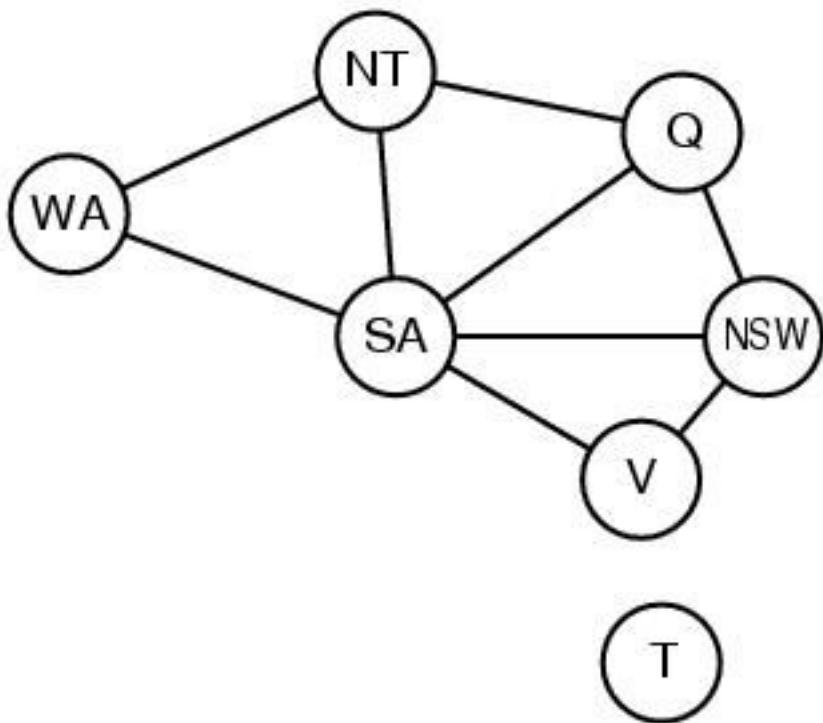
راه حل انتساب مقادیری است که محدودیتها را ارضا کند

138

مسائل ارضای محدودیت



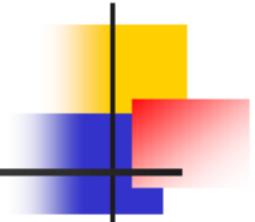
گراف محدودیت



↳ در گراف محدودیت:
گره ها: متغیرها
یالها: محدودیتها

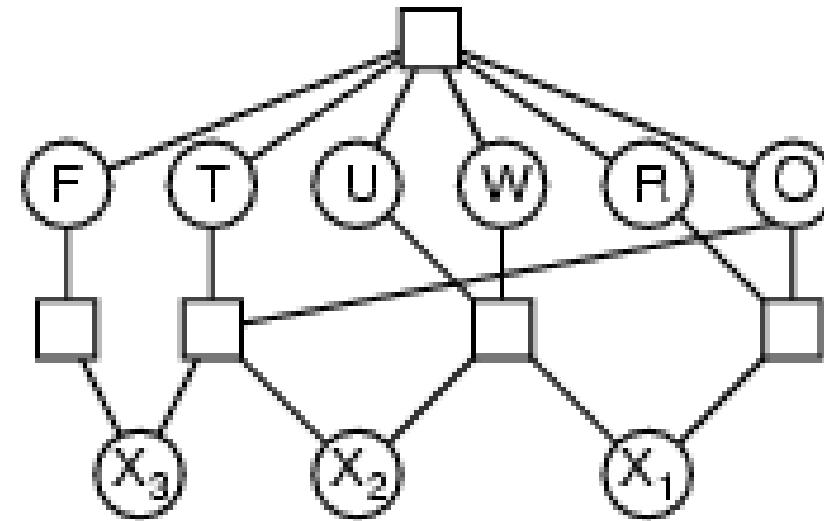
↳ گراف برای ساده تر کردن جست و
جو بکار می رود

مسائل ارضای محدودیت



مثال CSP: رمزگاری

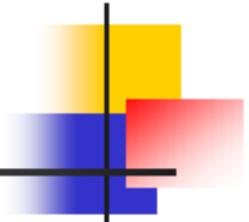
$$\begin{array}{r} \text{T} \ \text{W} \ \text{O} \\ + \ \text{T} \ \text{W} \ \text{O} \\ \hline \text{F} \ \text{O} \ \text{U} \ \text{R} \end{array}$$



متغیرها: F, T, U, W, R, O, X1, X2, X3
دامنه: {0, 1, 2, 3, 4, 5, 6, 7, 8, 9}

محدودیتها: ... - O + O = R + 10 · X1 - F, T, U, R, O, W مخالفند

مسائل ارضای محدودیت



نمایش حالتها در **CSP** از الگوی استانداردی پیروی میکند

برای **CSP** میتوان فرمول بندی افزایشی ارائه کرد:

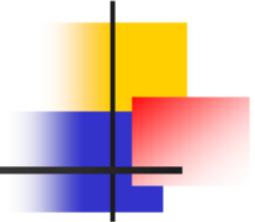
حالت اولیه: انتساب خالی{} که در آن ، هیچ متغیری مقدار ندارد

تابع جانشین: انتساب یک مقدار به هر متغیر فاقد مقدار ، به شرطی که با متغیرهایی که قبل از
مقدار گرفتند ، متضاد نباشند

آزمون هدف: انتساب فعلی کامل است

هزینه مسیر: هزینه ثابت برای هر مرحله

مسائل ارضای محدودیت



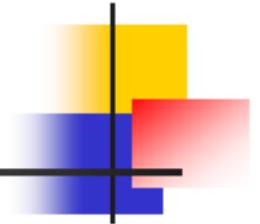
CSP جست و جوی عقبگرد برای

۱) جست و جوی عمقي

۲) انتخاب مقادير يك متغير در هر زمان و عقبگرد در صورت عدم وجود مقداری معتبر
برای انتساب به متغير

۳) يك الگوريتم ناآگاهانه است
برای مسئله های بزرگ کارآمد نیست

مسائل ارضای محدودیت

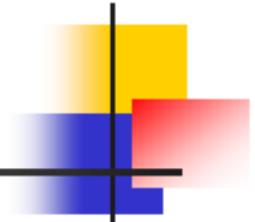


مثال جست و جوی عقبگرد برای CSP

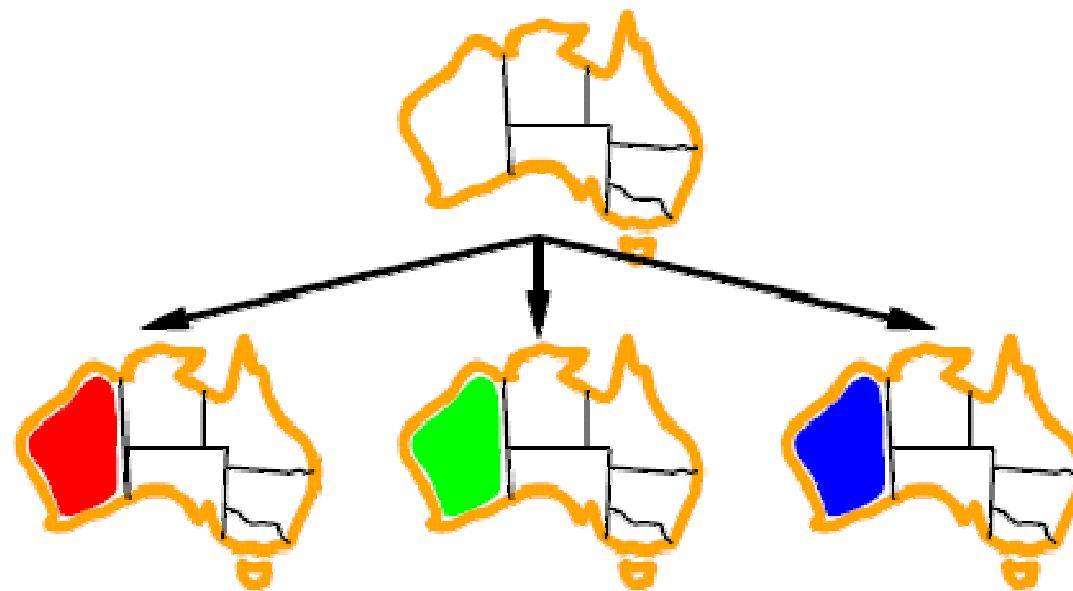


143

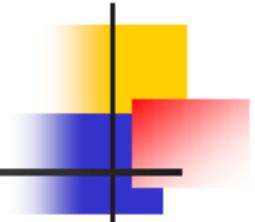
مسائل ارضای محدودیت



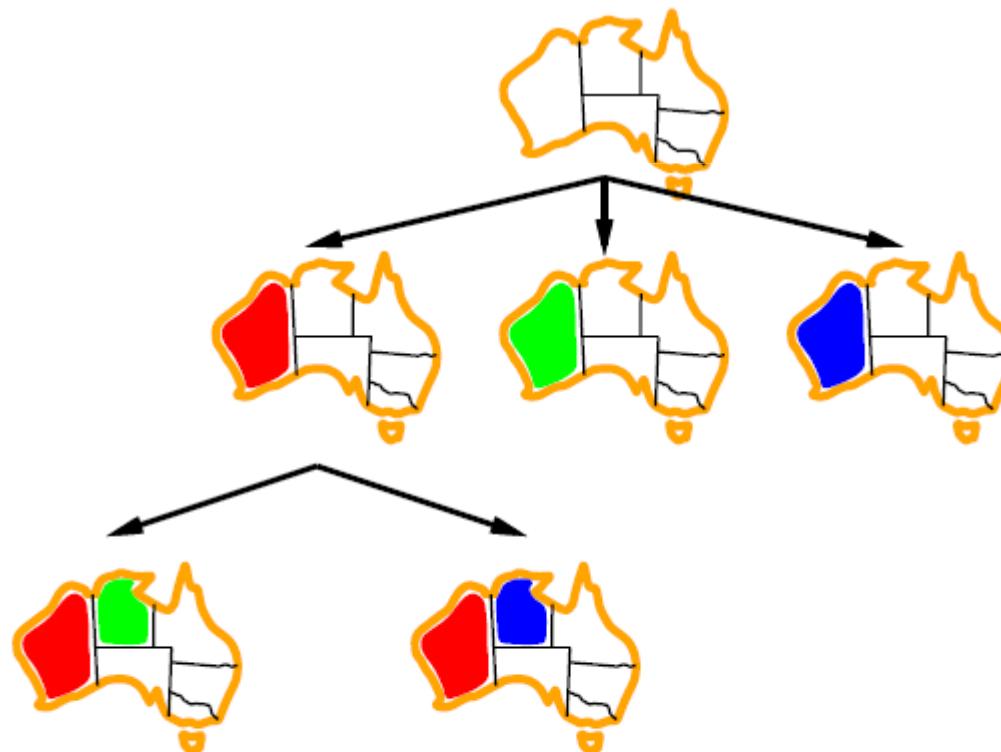
مثال جست و جوی عقبگرد برای CSP



مسائل ارضای محدودیت



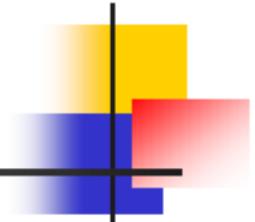
مثال جست و جوی عقبگرد برای CSP



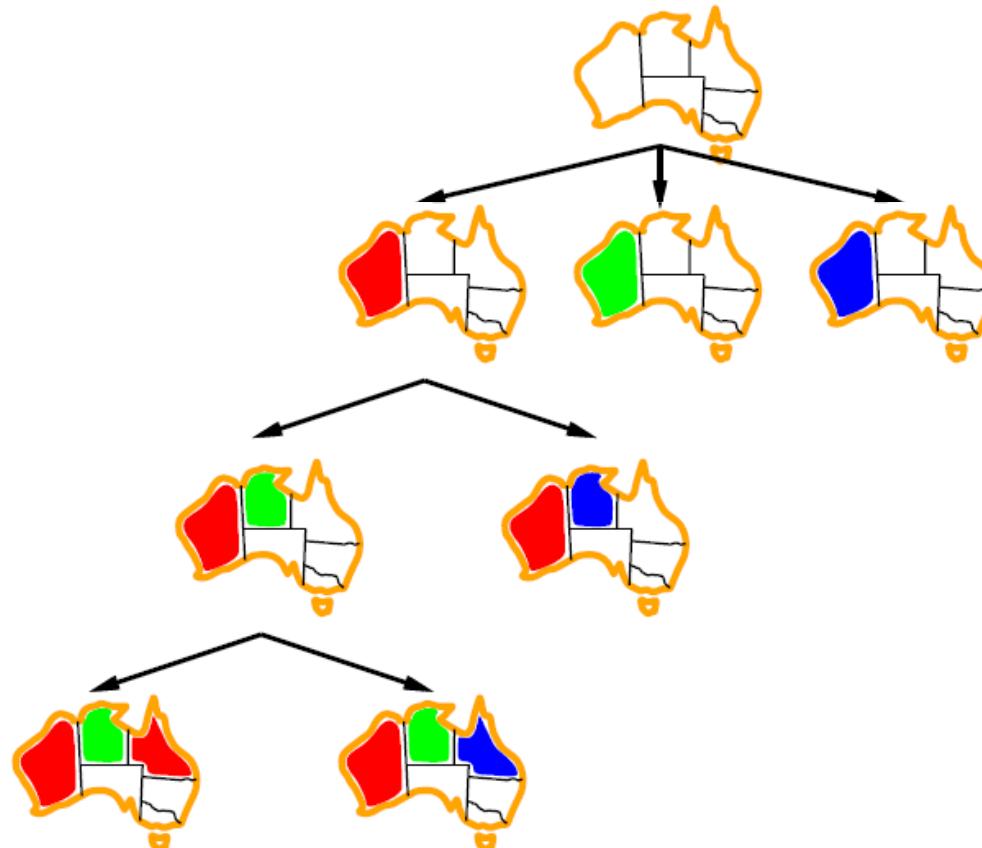
145



مسائل ارضای محدودیت



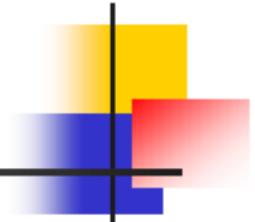
مثال جست و جوی عقبگرد برای CSP



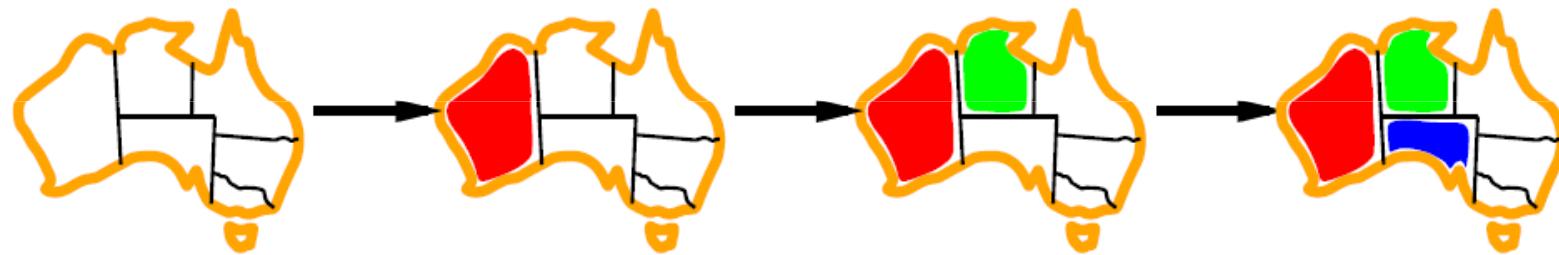
146



مسائل ارضای محدودیت



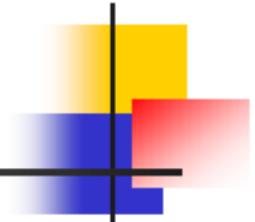
مقادیر باقیمانده کمینه (MRV)



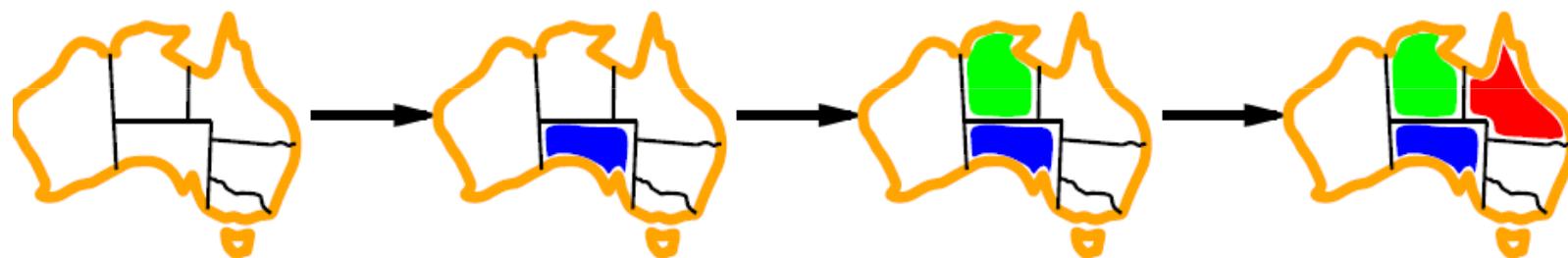
↳ انتخاب متغیری با کمترین مقادیر معتبر

↳ متغیری انتخاب میشود که به احتمال زیاد ، بزودی با شکست مواجه شده و درخت جست و جو را هرس میکند

مسائل ارضای محدودیت

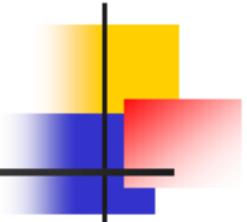


اکتشاف درجه ای



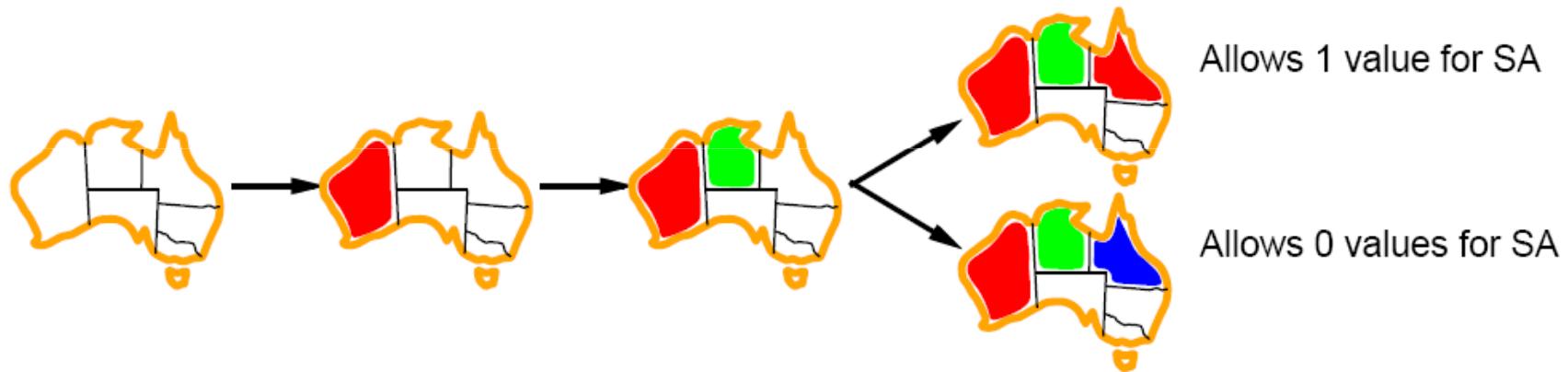
↳ سعی میکند فاکتور انشعاب را در انتخاب آینده کم کند

↳ متغیری انتخاب میکند که در بزرگترین محدودیتهای مربوط به متغیرهای بدون انتساب قرار دارد



مسائل ارضای محدودیت

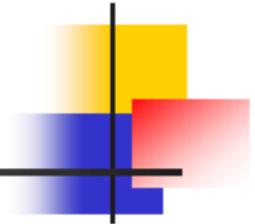
اکتشاف مقداری با کمترین محدودیت



↳ این روش مقداری را ترجیح میدهد که در گراف محدودیت ، متغیرهای همسایه به ندرت آن را انتخاب میکنند

↳ سعی بر ایجاد بیشترین قابلیت انعطاف برای انتساب بعدی متغیرها

مسائل ارضای محدودیت



بررسی پیشرو

وقتی انتساب به **X** صورت میگیرد ، فرایند بررسی پیشرو ، متغیرهای بدون انتساب مثل **Y** را در نظر میگیرد که از طریق یک محدودیت به **X** متصل است و هر مقداری را که با مقدار انتخاب شده برای **X** برابر است ، از دامنه **Y** حذف میکند



WA

NT

Q

NSW

V

SA

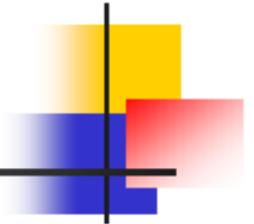
T



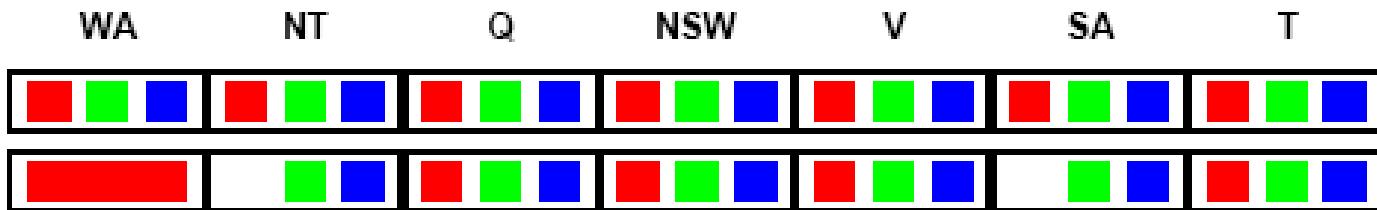
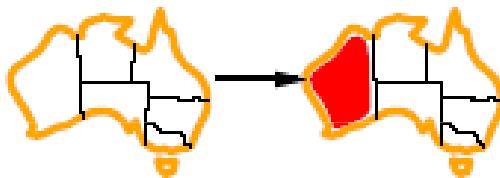
150



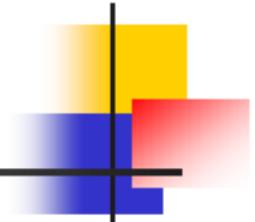
مسائل ارضای محدودیت



بررسی پیش رو



مسائل ارضای محدودیت



بررسی پیش رو



WA

NT

Q

NSW

V

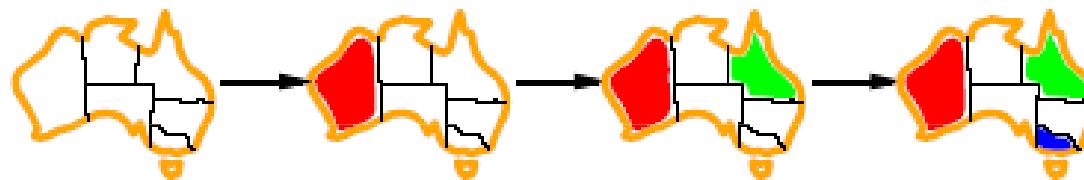
SA

T

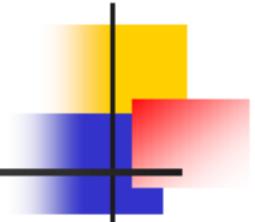
[Red, Green, Blue]	[Red, Green, Blue]	[Red, Green, Blue]	[Red, Green, Blue]	[Red, Green, Blue]	[Red, Green, Blue]	[Red, Green, Blue]
[Red]	[White, Green, Blue]	[Red, Green, Blue]	[Red, Green, Blue]	[Red, Green, Blue]	[White, Green, Blue]	[Red, Green, Blue]
[Red]	[Blue]	[Green]	[Red, Blue]	[Red, Green, Blue]	[White, Blue]	[Red, Green, Blue]

مسائل ارضای محدودیت

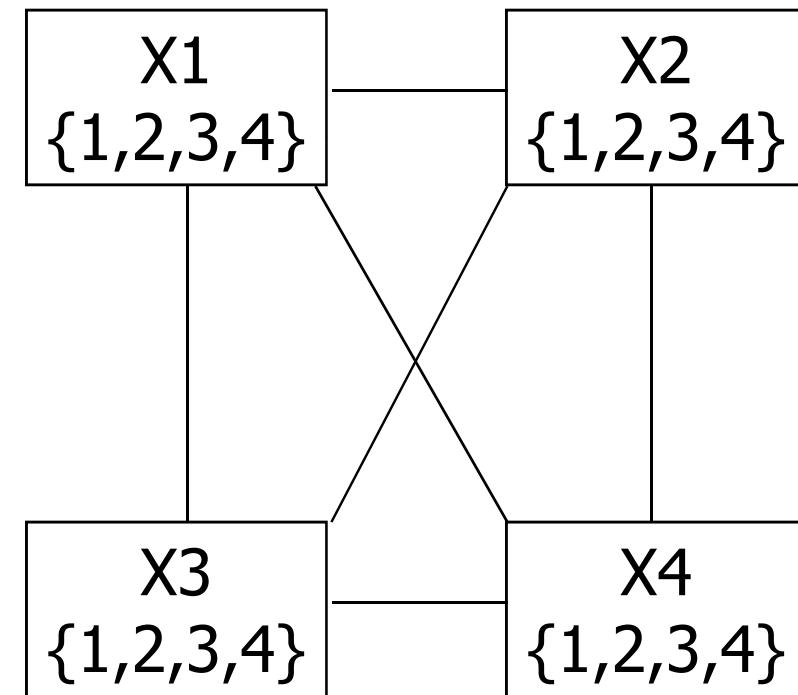
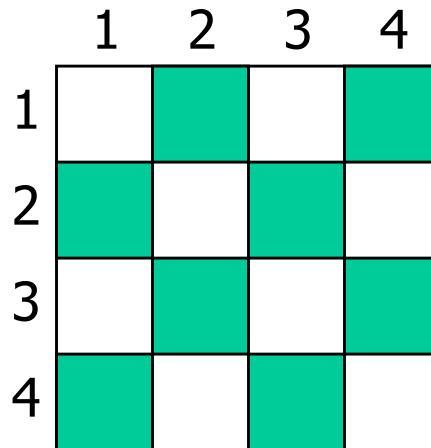
بررسی پیش رو



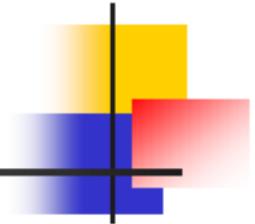
مسائل ارضای محدودیت



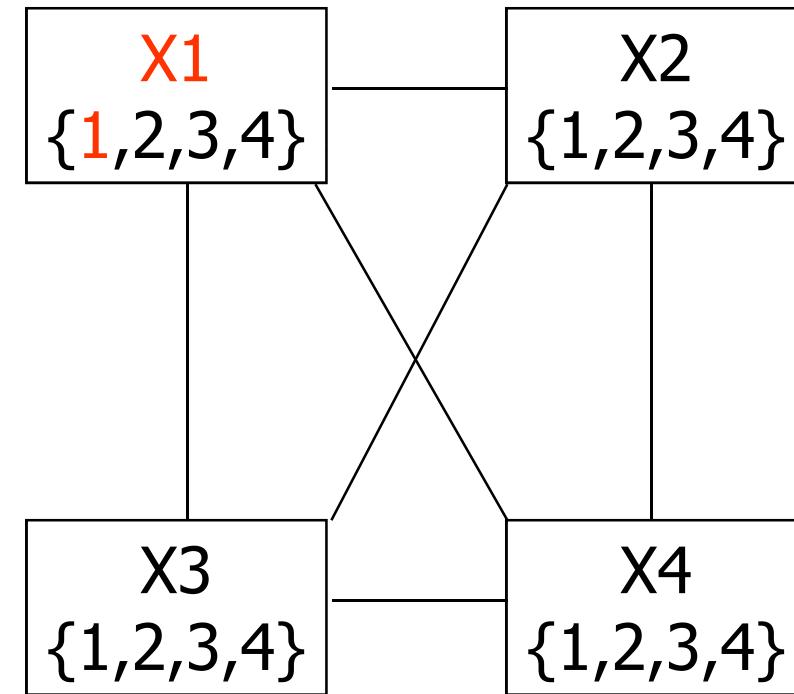
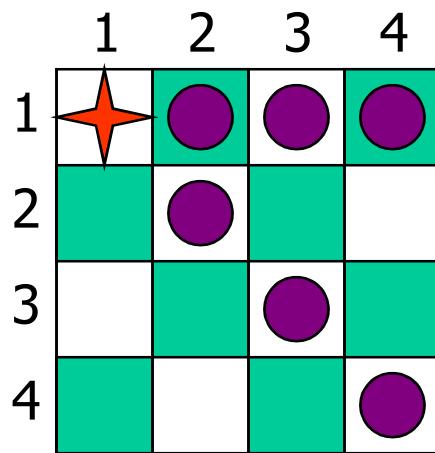
مثال: مسئله 4-وزیر



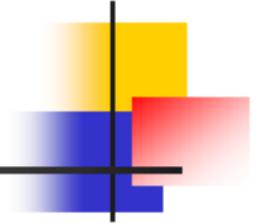
مسائل ارضای محدودیت



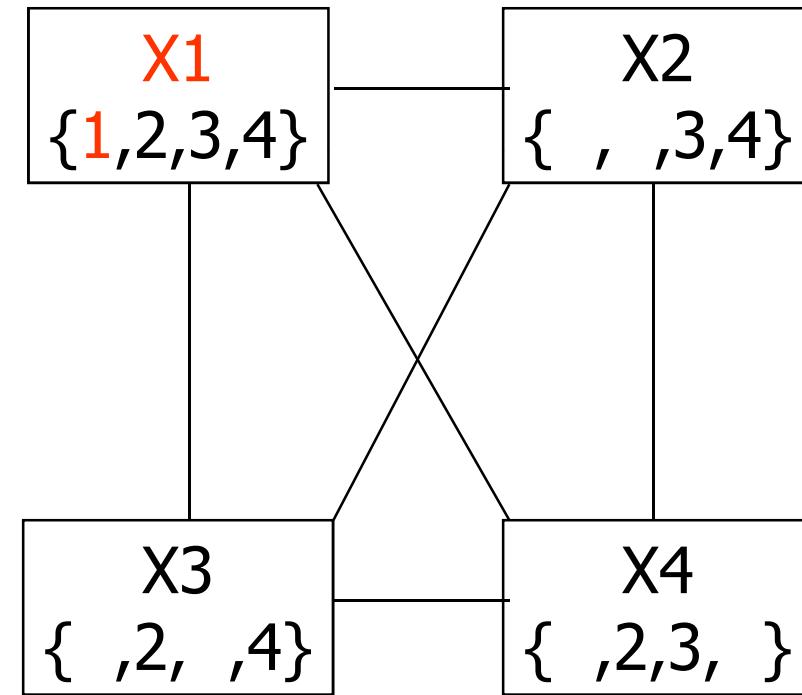
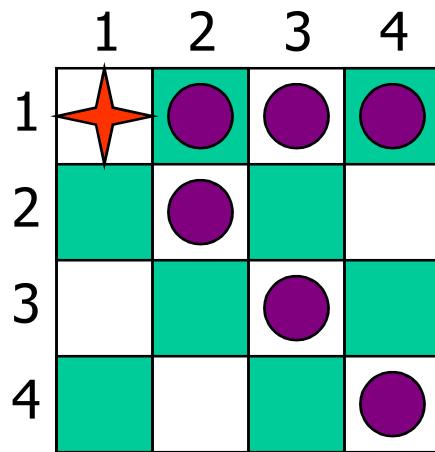
مثال: مسئله 4-وزیر



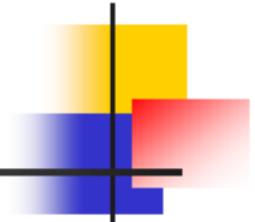
مسائل ارضای محدودیت



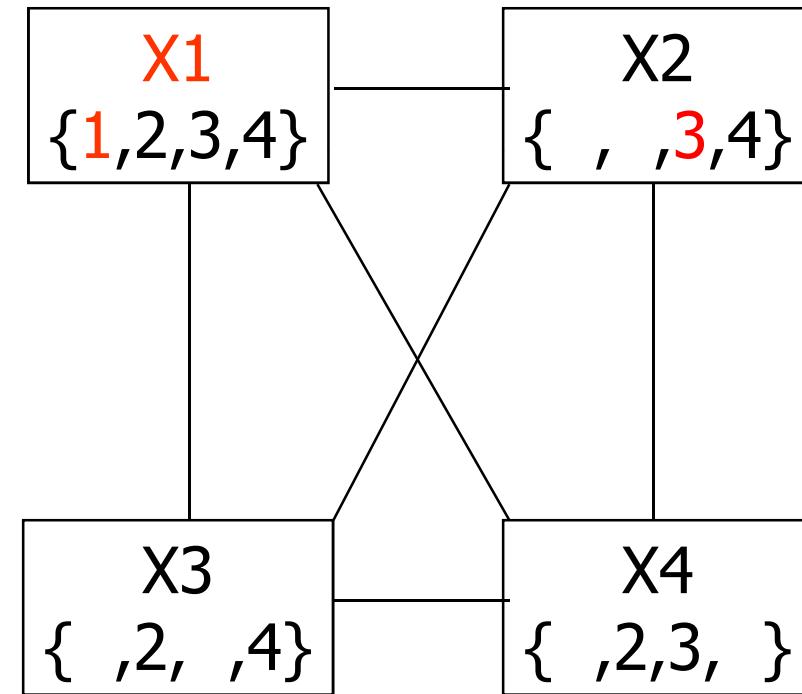
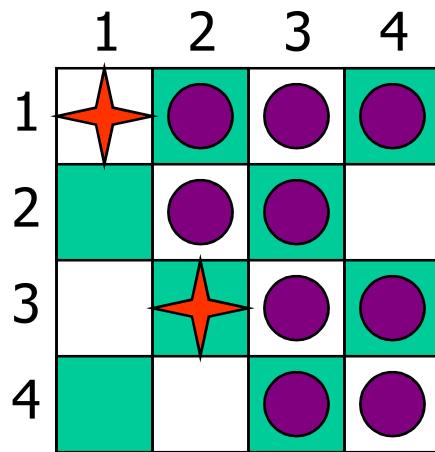
مثال: مسئله 4-وزیر



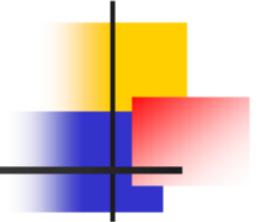
مسائل ارضای محدودیت



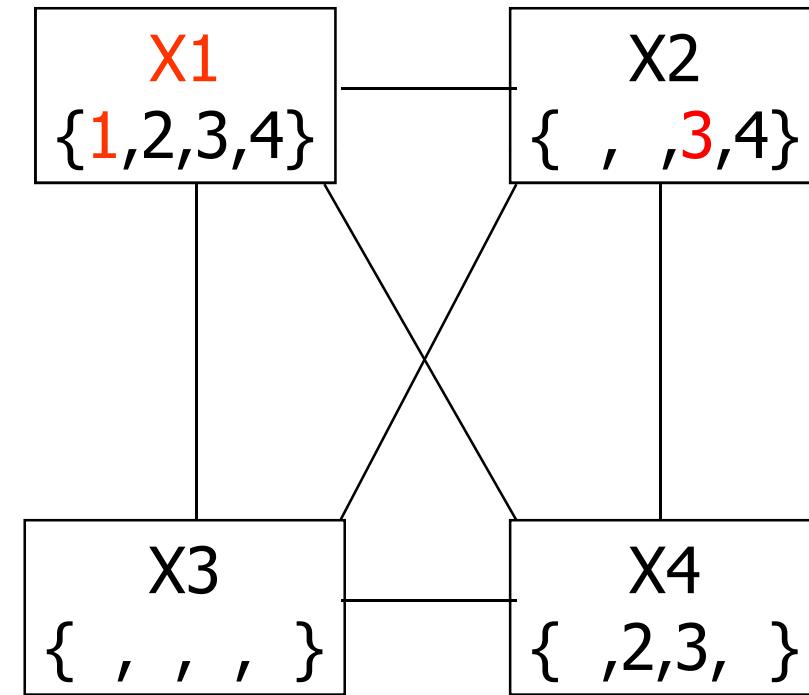
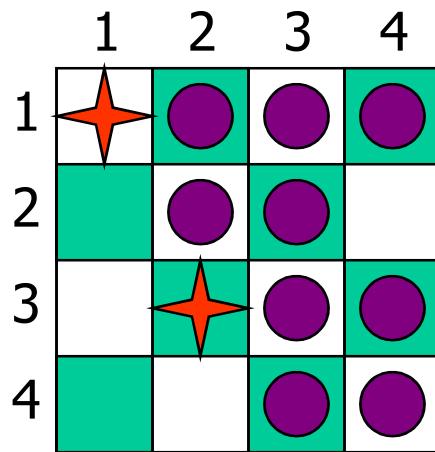
مثال: مسئله 4-وزیر



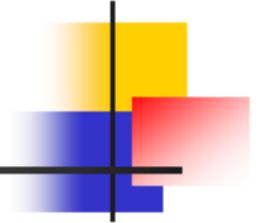
مسائل ارضای محدودیت



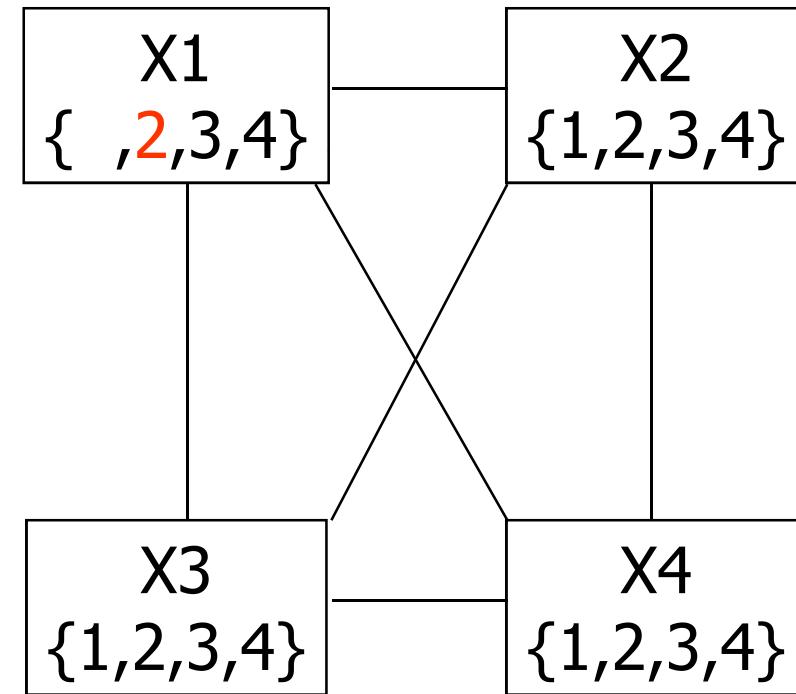
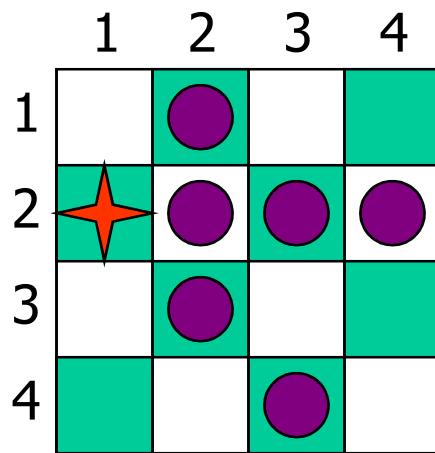
مثال: مسئله 4-وزیر



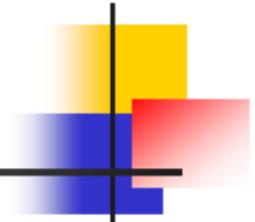
مسائل ارضای محدودیت



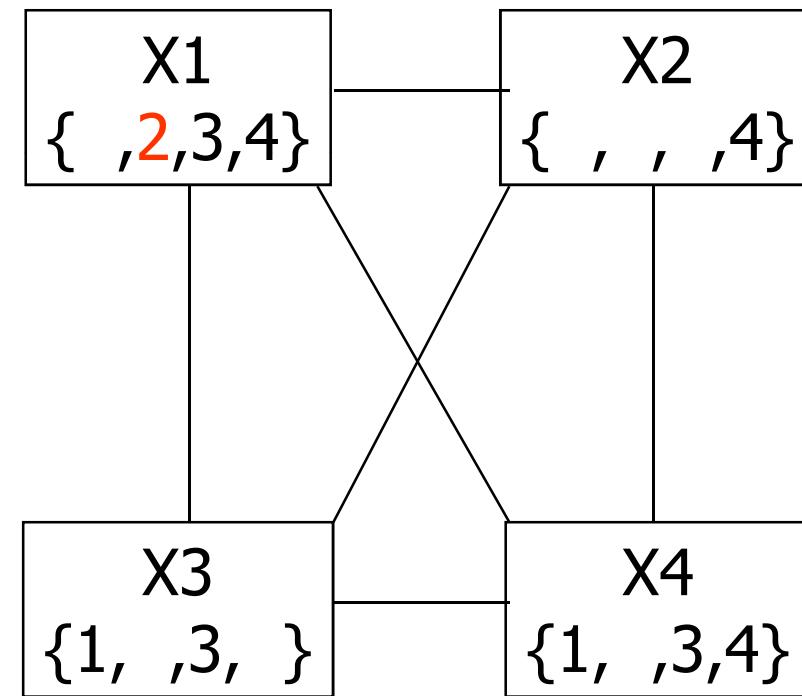
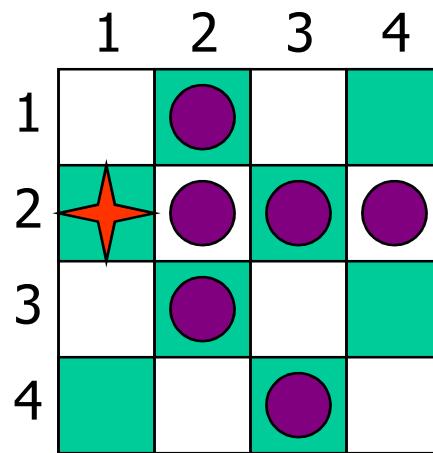
مثال: مسئله 4-وزیر



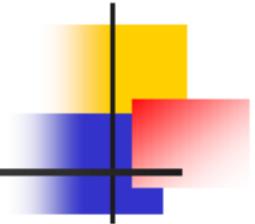
مسائل ارضای محدودیت



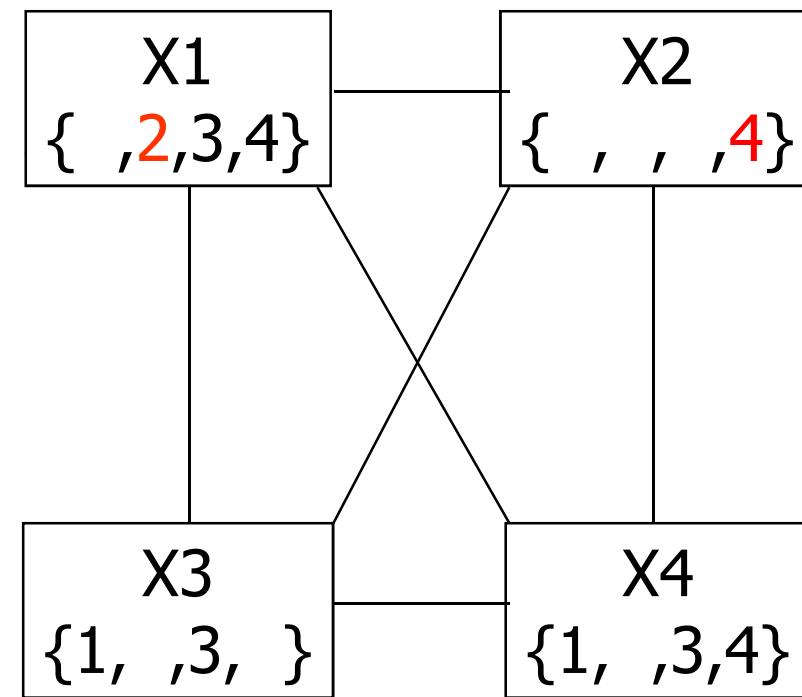
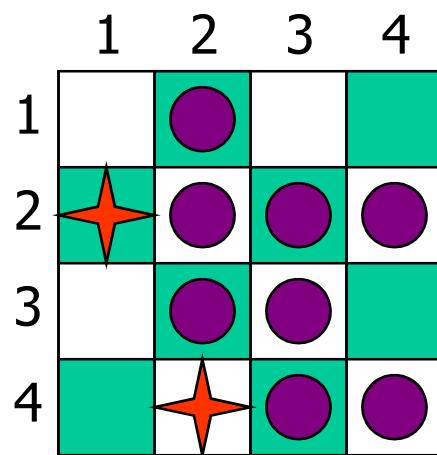
مثال: مسئله 4-وزیر



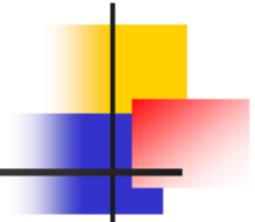
مسائل ارضای محدودیت



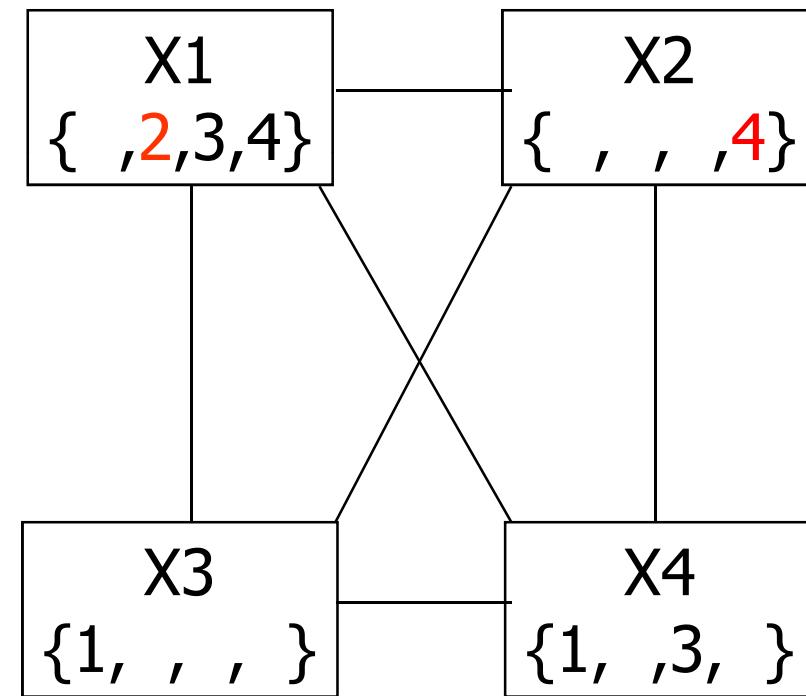
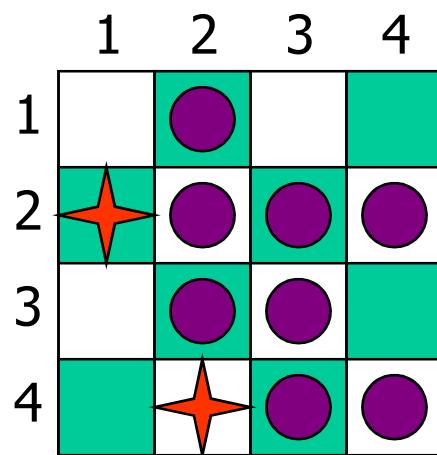
مثال: مسئله 4-وزیر



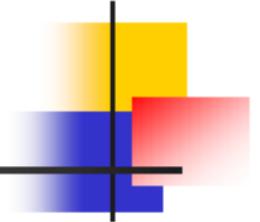
مسائل ارضای محدودیت



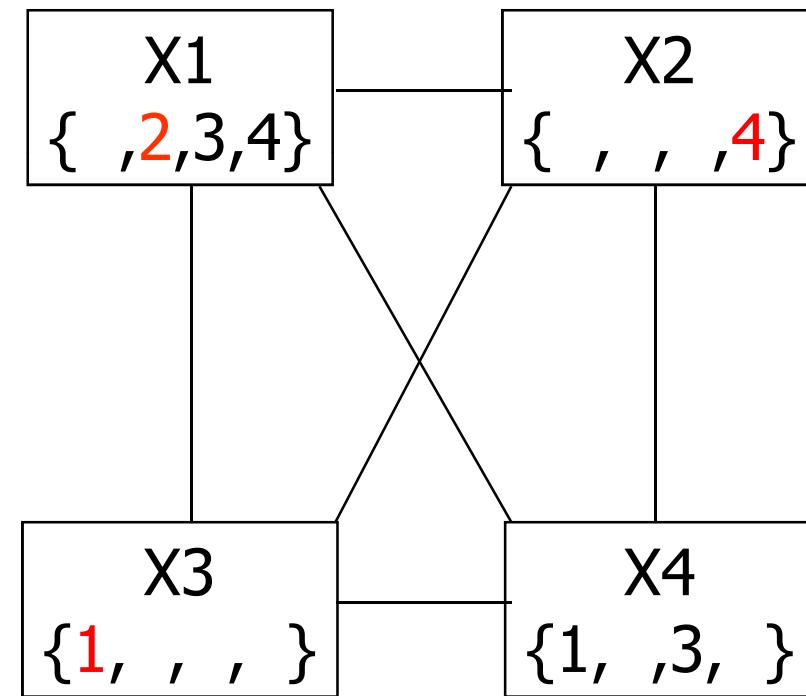
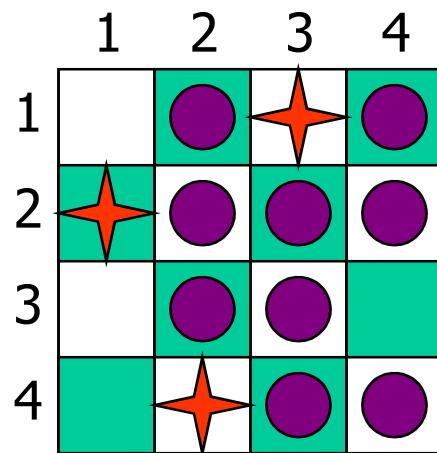
مثال: مسئله 4-وزیر



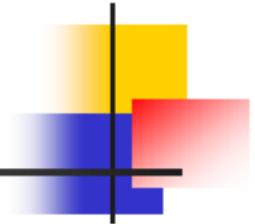
مسائل ارضای محدودیت



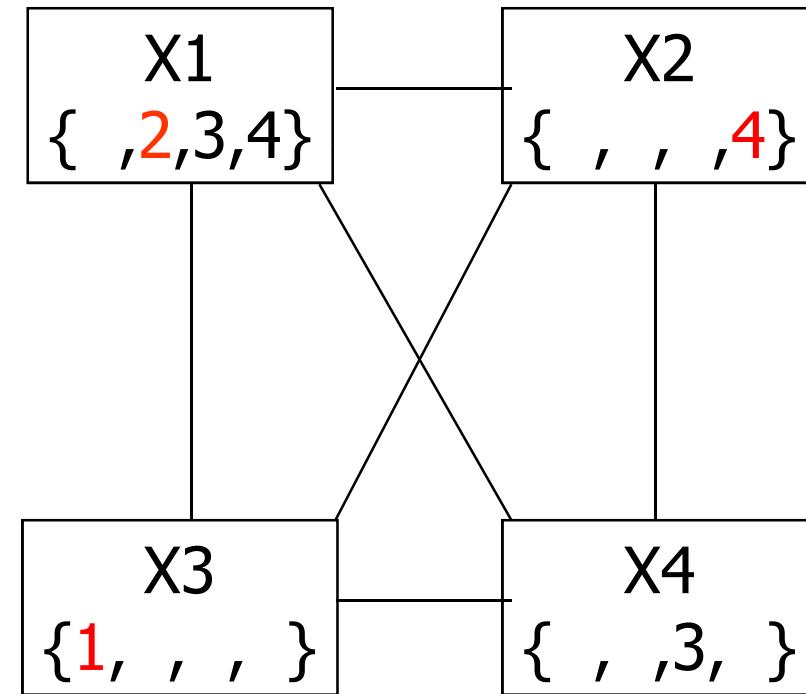
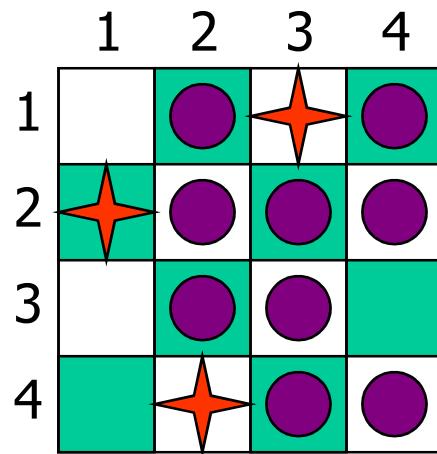
مثال: مسئله 4-وزیر



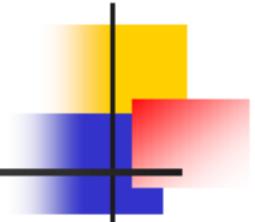
مسائل ارضای محدودیت



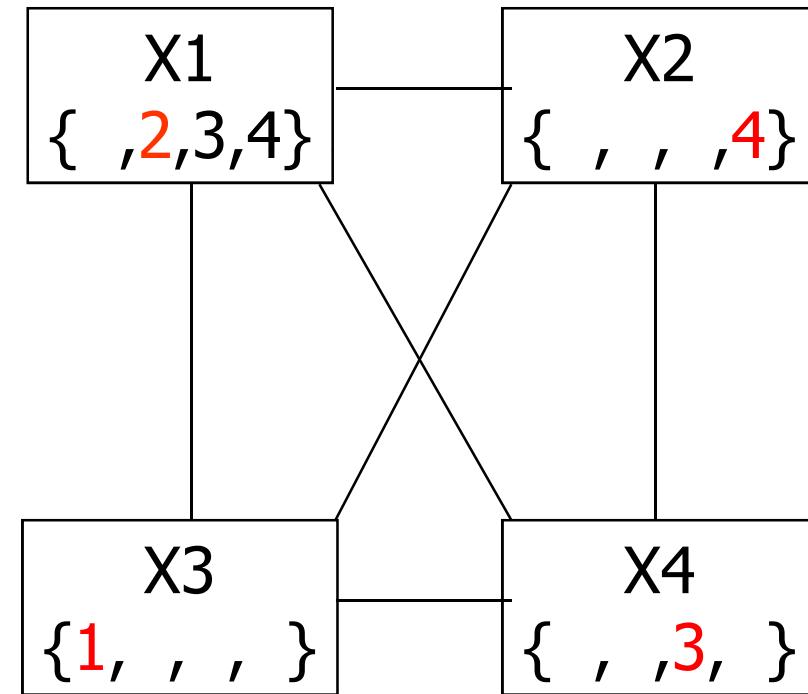
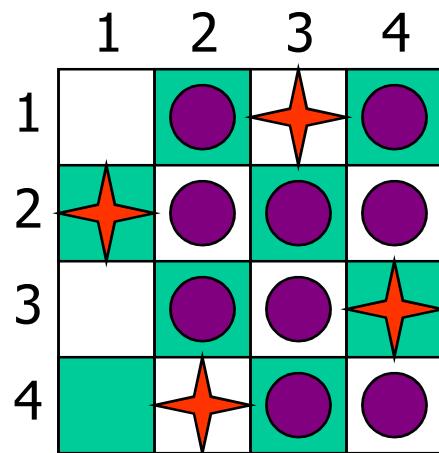
مثال: مسئله 4-وزیر



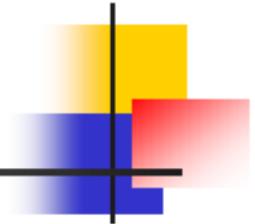
مسائل ارضای محدودیت



مثال: مسئله 4-وزیر



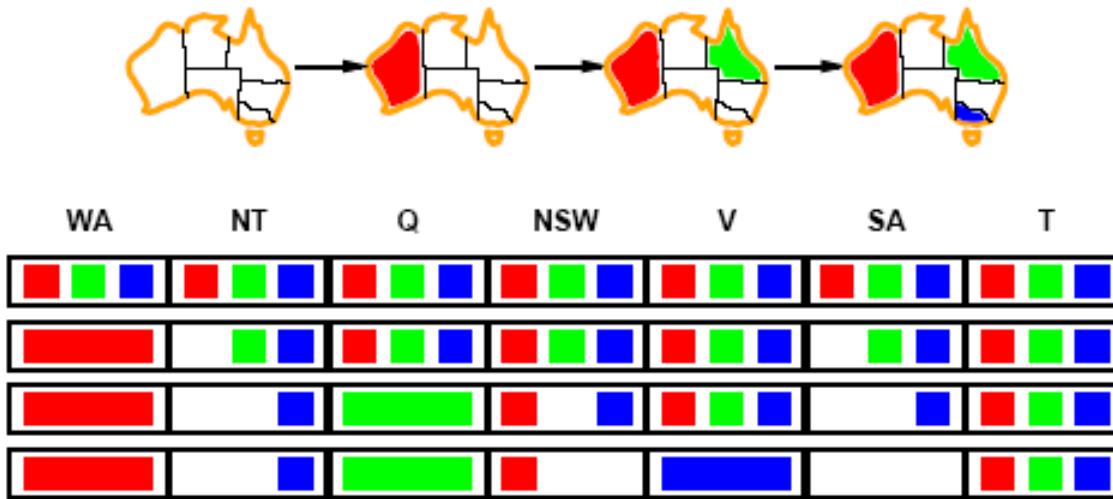
مسائل ارضای محدودیت



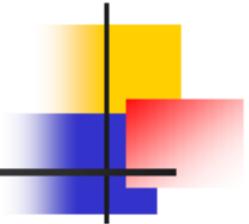
پخش محدودیت

پخش الزام محدودیتهای یک متغیر به متغیرهای دیگر

مثال: پخش محدودیتهای WA و NT و Q به NSW و V و SA و T



مسائل ارضای محدودیت



سازگاری یال

↳ روش سریعی برای پخش محدود و قویتر از بررسی پیشرو

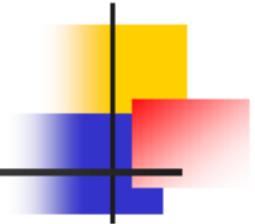
↳ یال؛ یال جهت دار در گراف محدودیت

↳ بررسی سازگاری یال

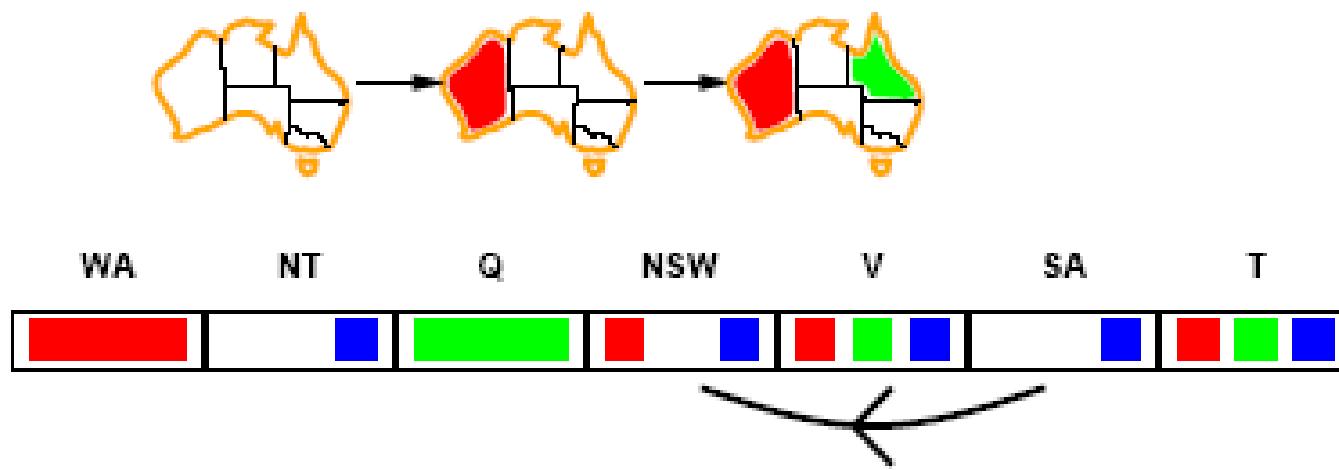
↖ یک مرحله پیش پردازش ، قبل از شروع جستجو

↖ یک مرحله پخشی پس از هر انتساب در حین جستجو

مسائل ارضای محدودیت



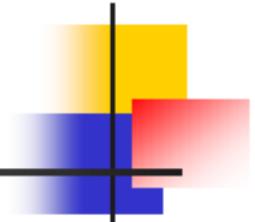
مثال: سازگاری یال



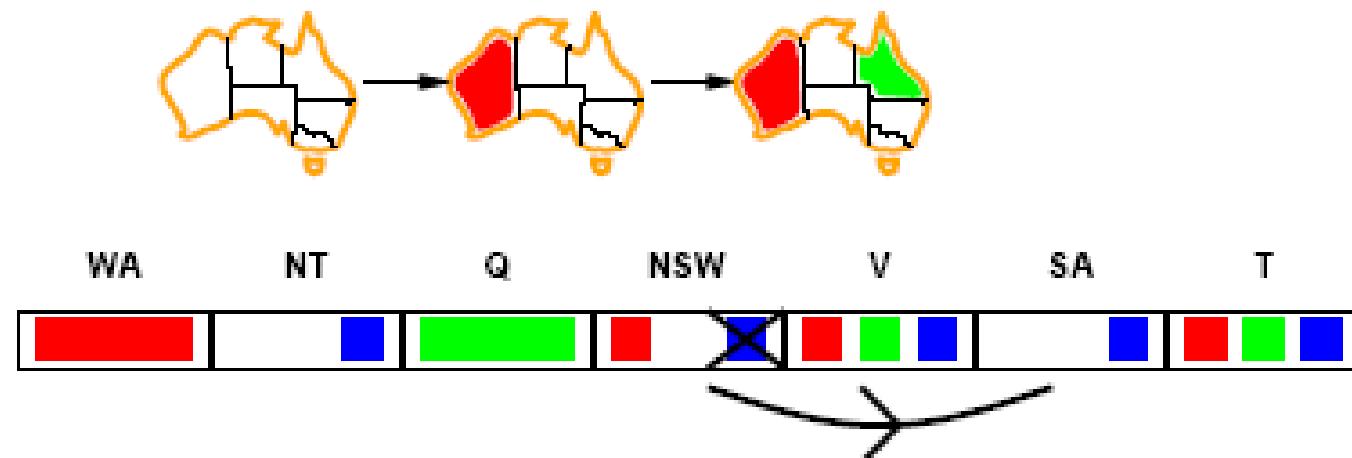
سازگار است اگر $SA \rightarrow NSW$

$SA = \text{blue}$ and $NSW = \text{red}$

مسائل ارضای محدودیت



مثال: سازگاری یال



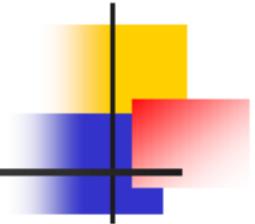
▪ سازگار است اگر $\text{NSW} \rightarrow \text{SA}$

▪ $\text{SA} = \text{blue}$ and $\text{NSW} = \text{red}$

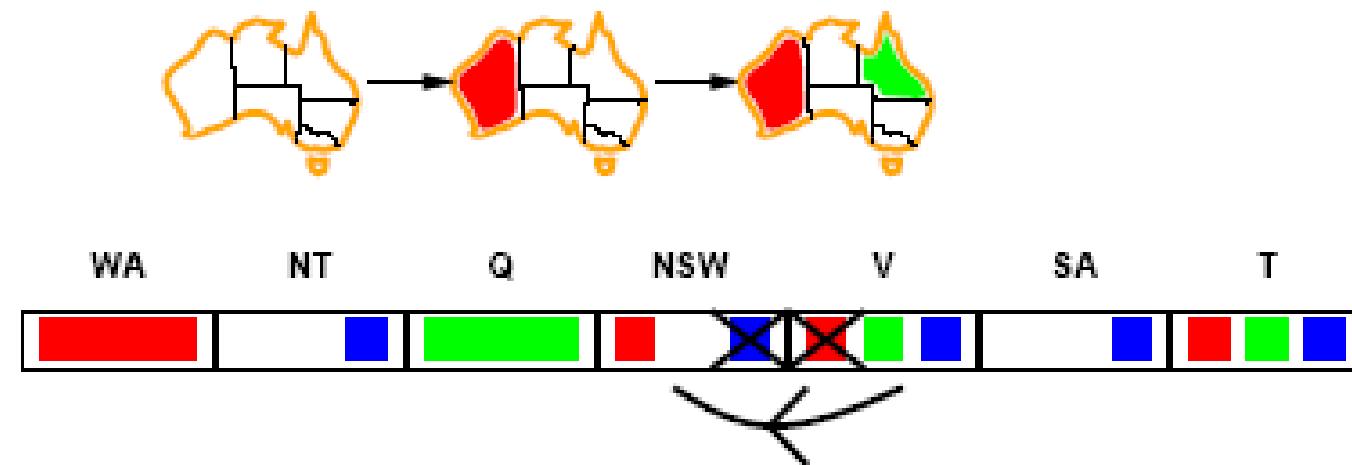
▪ $\text{NSW} = \text{blue}$ and $\text{SA} = ???$

▪ یال میتواند سازگار شود با حذف blue از NSW 169

مسائل ارضای محدودیت

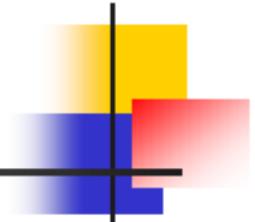


مثال: سازگاری یال

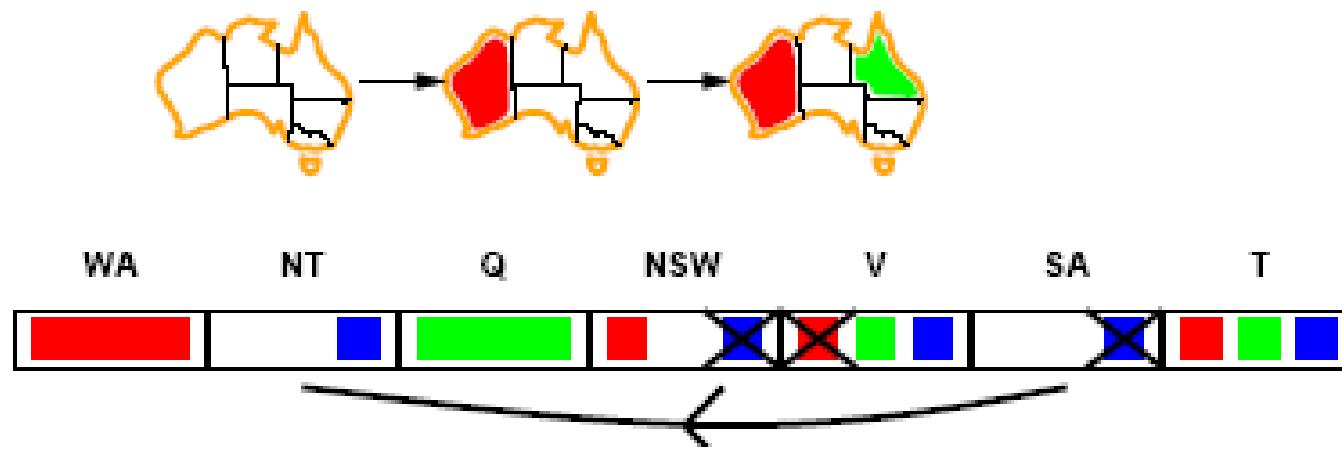


- یال میتواند سازگار شود با حذف NSW blue از ■
- حذف V red از ■

مسائل ارضای محدودیت

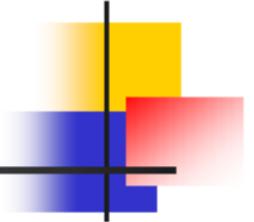


مثال: سازگاری یال



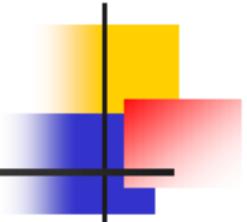
- یال میتواند سازگار شود با حذف NSW blue از NSW
- حذف V red از V
- تکرار تا هیچ ناسازگاری باقی نماند

مسائل ارضای محدودیت



K سازگاری

- ↳ سازگاری یا تمام ناسازگاریهای ممکن را مشخص نمیکند
- ↳ با روش سازگاری K، شکلهای قویتری از پخش را میتوان تعریف کرد
- ↳ در صورتی CSP سازگاری K است، که برای هر $k-1$ متغیر و برای هر انتساب سازگار با آن متغیرها، یک مقدار سازگار، همیشه بتواند به متغیر k ام نسبت داده شود



مسائل ارضای محدودیت

سازگاری K

↳ بطور مثال:

- ↳ سازگاری 1: هر متغیر با خودش سازگار است (سازگاری گره)
- ↳ سازگاری 2: مشابه سازگاری یال
- ↳ سازگاری k : بسط هر جفت از متغیرهای هم‌جوار به سومین متغیر همسایه (سازگاری مسیر)

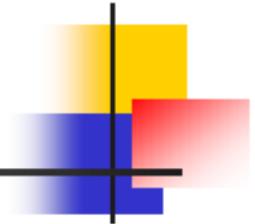
↳ گراف در صورتی قویا سازگار K است که:

- ↳ سازگار k باشد
- ↳ همچنین سازگار $1-k$ و سازگار $2-k$ و ... سازگار 1 باشد

↳ در این صورت، مسئله را بدون عقبگرد می‌توان حل کرد

↳ پیچیدگی زمانی آن $O(nd)$ است

مسائل اراضی محدودیت



جست و جوی محلی در مسائل اراضی محدودیت

↳ بسیاری از CSP‌ها را بطور کارآمد حل میکنند

◀ حالت اولیه ، مقداری را به هر متغیر نسبت میدهد

◀ تابع جانشین ، تغییر مقدار یک متغیر در هر زمان

↳ انتخاب مقدار جدید برای یک متغیر

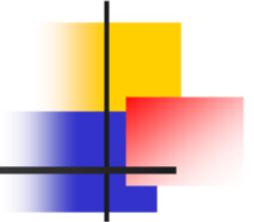
◀ انتخاب مقداری که کمترین برخورد را با متغیرهای دیگر ایجاد کند(اکتشاف برخورد کم)

◀ زمان اجرای برخورد کم مستقل از اندازه مسئله است

◀ برخورد کم ، برای مسئله های سخت نیز کار میکند

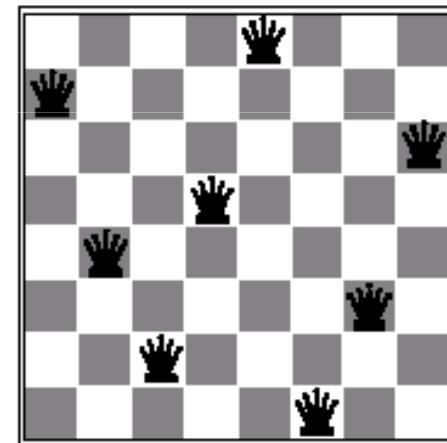
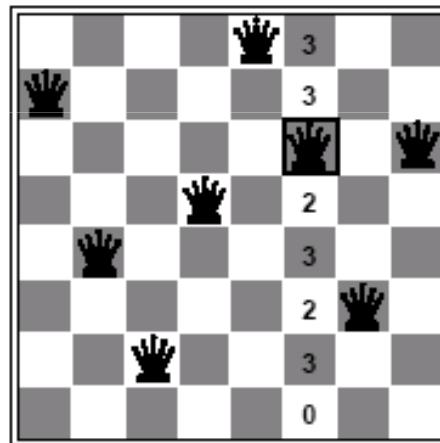
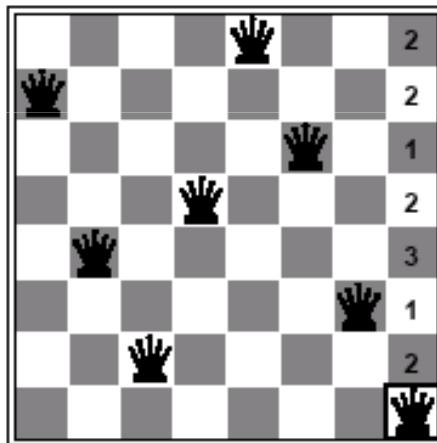
↳ جست و جوی محلی میتواند در صورت تغییر مسئله ، تنظیمات Online را انجام دهد

مسائل ارضای محدودیت



مثال

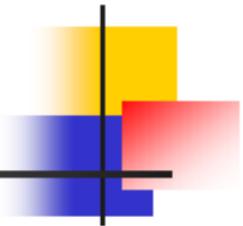
راه حل دو مرحله‌ای برای مسئله 8 وزیر با استفاده از کمترین بربورد



■ در هر مرحله ، یک وزیر برای انتساب مجدد در ستون خودش انتخاب میگردد

■ تعداد بربوردها در هر مربع نشان داده شده است

■ الگوریتم وزیر را به مربعی با کمترین بربورد انتقال میدهد ، بطوریکه گره ها را بطور تصادفی میشکند



هوش مصنوعی

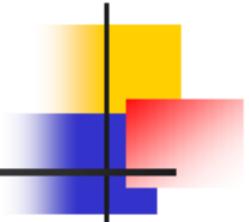
فصل ششم

جستجوی خصمانه

176

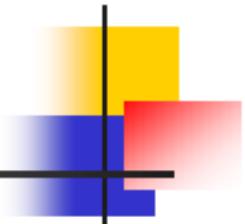
Artificial Intelligence

هوش مصنوعی



فهرست

- ↳ بازیها چیستند و چرا مطالعه میشوند؟
- ↳ انواع بازیها
- ↳ الگوریتم minimax
- ↳ بازیهای چند نفره
- ↳ هرس آلفا-بتا
- ↳ بازیهای قطعی با اطلاعات ناقص
- ↳ بازیهایی که حاوی عنصر شанс هستند



جستجوی خصمانه

بازی ها چیستند و چرا مطالعه میشوند؟

↳ بازیها حالتی از محیطهای چند عاملی هستند

↖ هر عامل نیاز به در نظر گرفتن سایر عاملها و چگونگی تأثیر آنها دارد

↖ تمایز بین محیطهای چند عامل رقابتی و همکار

↖ محیطهای رقابتی ، که در آنها اهداف عاملها با یکدیگر برخورد دارند ، منجر به مسئله های خصمانه میشود که به عنوان بازی شناخته میشوند

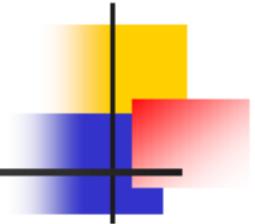
↳ چرا مطالعه میشوند؟

↖ قابلیتهای هوشمندی انسانها را به کار میگیرند

↖ ماهیت انتزاعی بازی ها

↖ حالت بازی را به راحتی میتوان نمایش داد و عاملها معمولاً به مجموعه کوچکی از فعالیتها محدود هستند که نتایج آنها با قوانین دقیقی تعریف شده اند

جستجوی خصمانه



انواع بازی ها

اطلاعات کامل

اطلاعات ناقص

قطعی

تصادفی

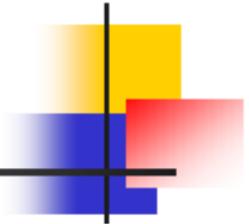
شطرنج

ریورسی

تخته نرد

پوکر

جستجوی خصمانه



یک نمونه بازی

↳ بازی دو نفره: Max و Min

↳ اول Max حرکت میکند و سپس به نوبت بازی میکنند تا بازی تمام شود

↳ در پایان بازی ، برنده جایزه و بازنده جریمه میشود

↳ بازی به عنوان یک جستجو:

↳ حالت اولیه: موقعیت صفحه و شناسه های قابل حرکت

↳ تابع جانشین: لیستی از (حالت, حرکت) که معرف یک حرکت معتبر است

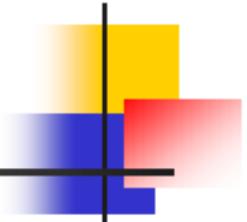
↳ آزمون هدف: پایان بازی چه موقع است؟ (حالت های پایانی)

↳ تابع سودمندی: برای هر حالت پایانی یک مقدار عددی را ارائه میکند. مثل برنده (+1) و بازنده (-1)

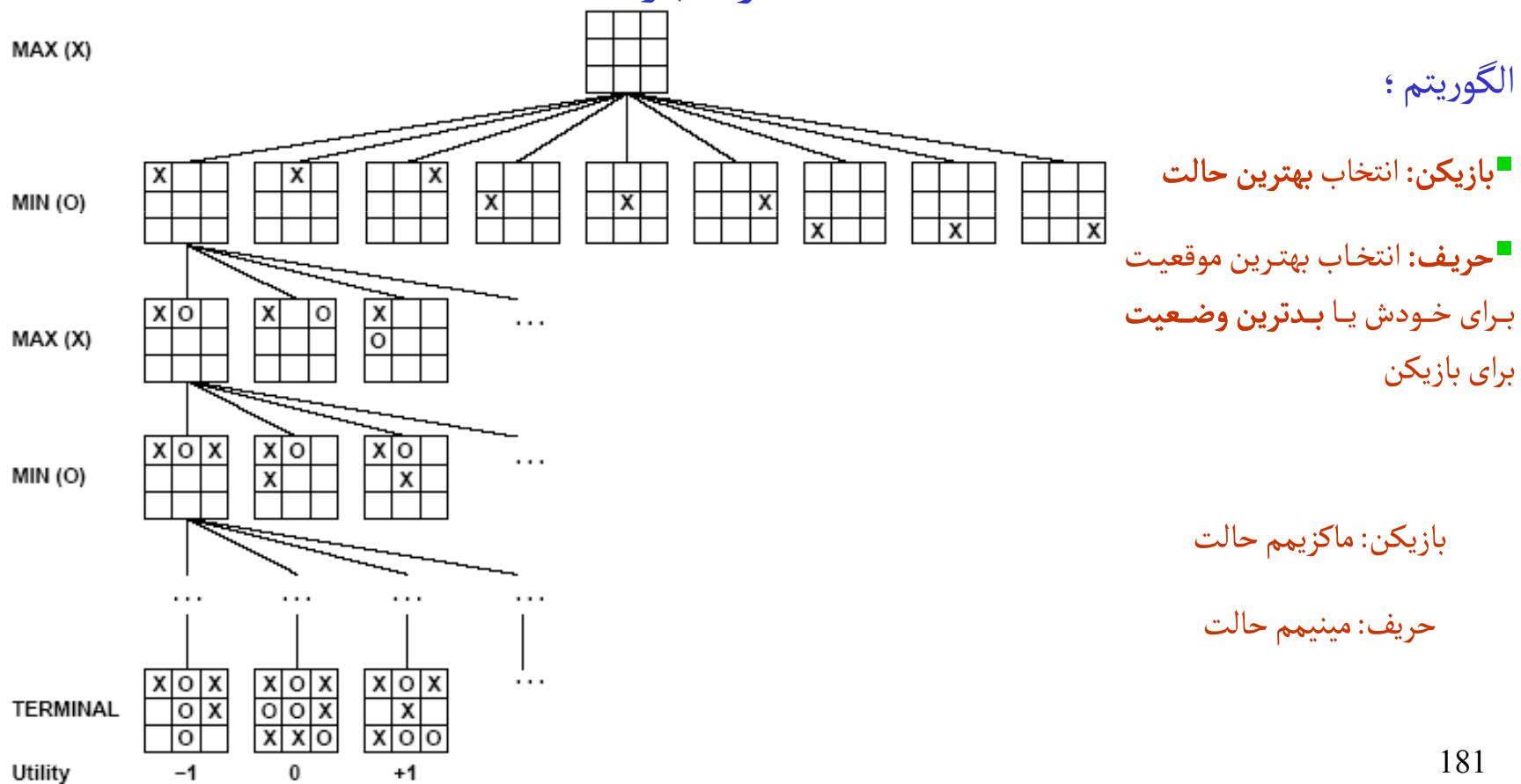
↳ حالت اولیه و حرکات معتبر برای هر بازیکن ، درخت بازی را برای آن بازی ایجاد میکند



جستجوی خصم‌انه

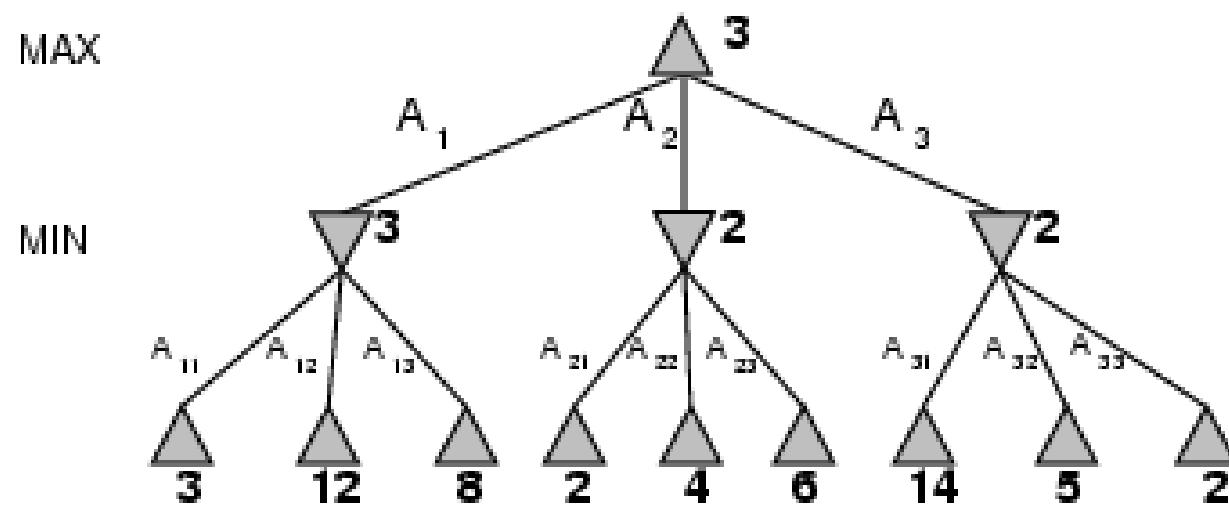


یک نمونه بازی

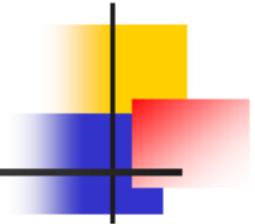


جستجوی خصم‌انه

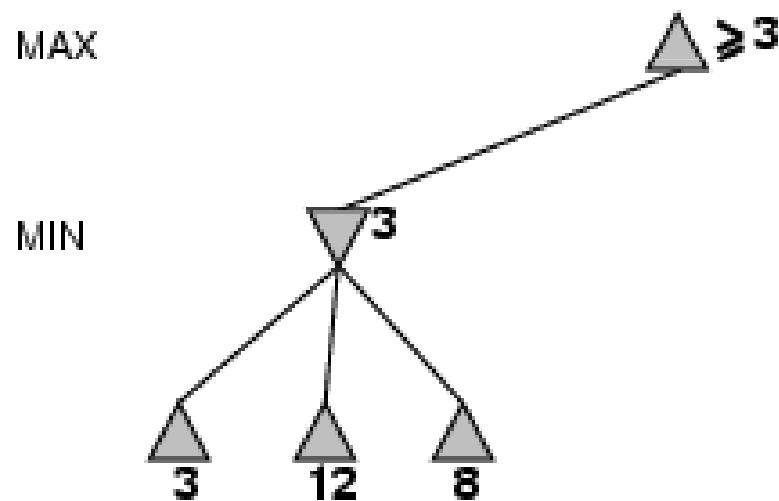
الگوریتم minimax



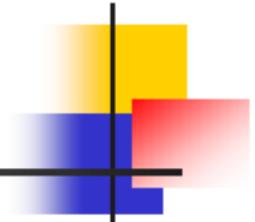
جستجوی خصمانه



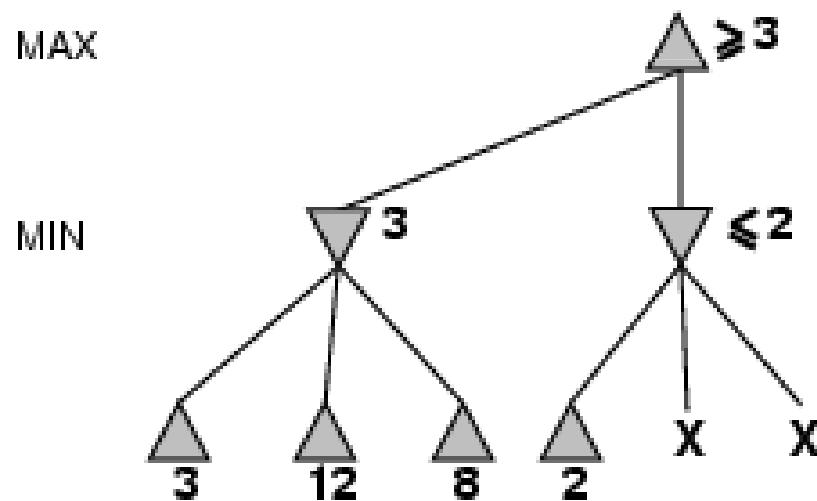
یک نمونه بازی



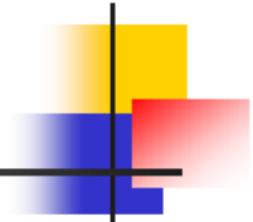
جستجوی خصم‌انه



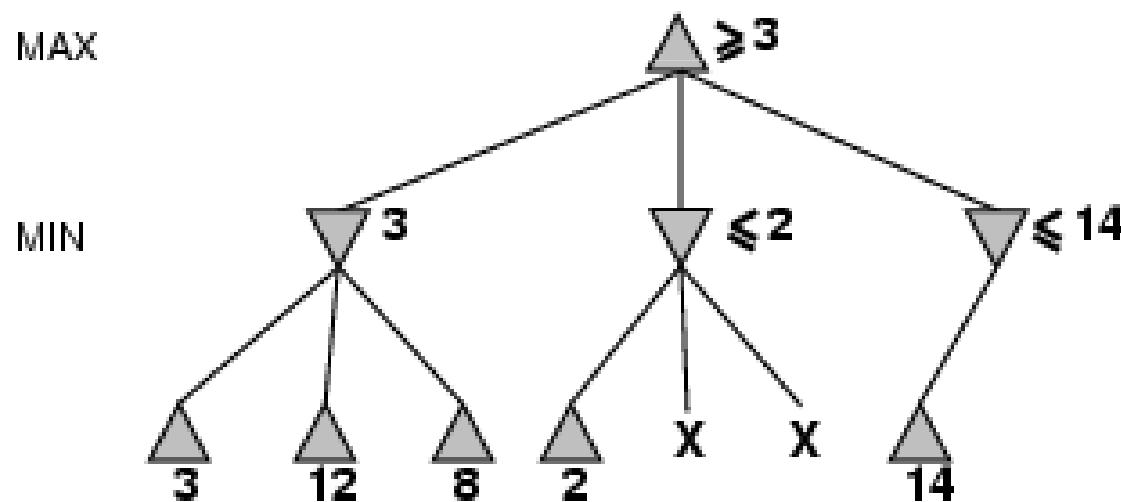
یک نمونه بازی



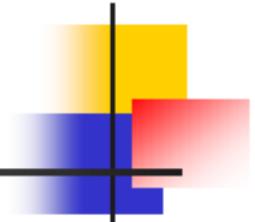
جستجوی خصم‌انه



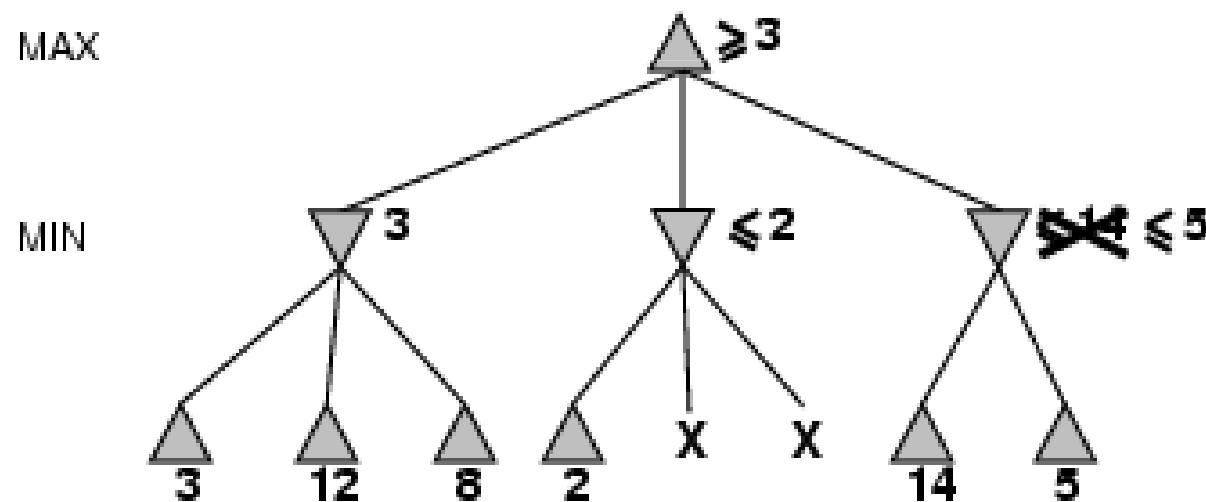
یک نمونه بازی



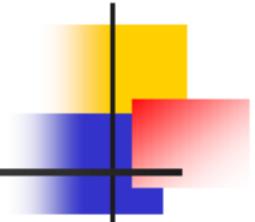
جستجوی خصم‌انه



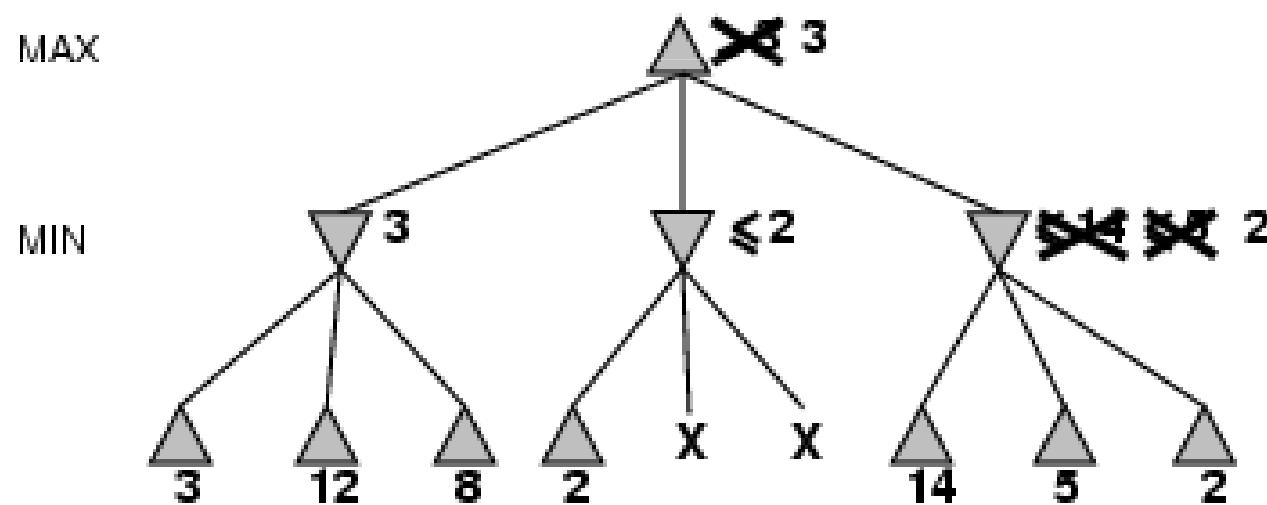
یک نمونه بازی



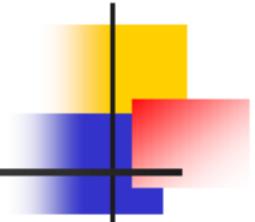
جستجوی خصم‌انه



یک نمونه بازی



جستجوی خصم‌انه



الگوریتم minimax

کامل بودن: بله (اگر درخت محدود باشد)

بهینگی: بله

$O(b^m)$: پیچیدگی زمانی:

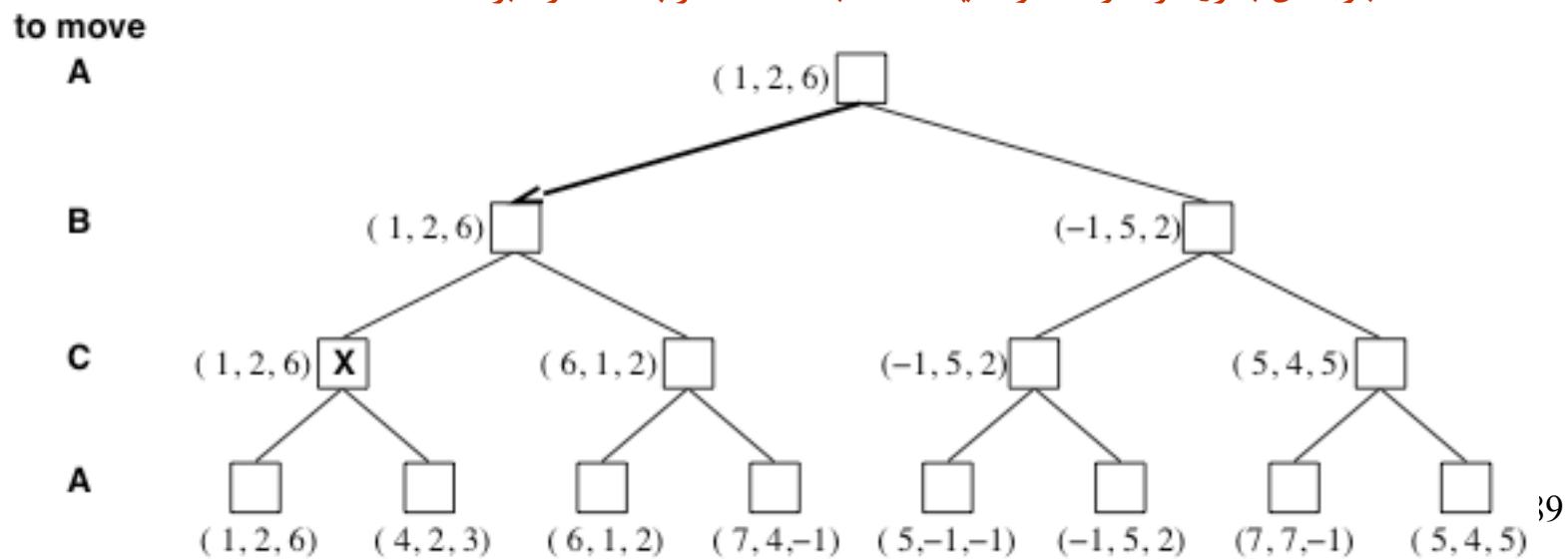
$O(bm)$: پیچیدگی فضا:

جستجوی خصمانه

بازیهای چند نفره

txصیص یک بردار به هر گره ، به جای یک مقدار

بازیهای چند نفره معمولاً شامل اتحاد رسمی یا غیر رسمی بین بازیکنان است
 اتحاد با پیشروی بازی ایجاد و از بین میرود
 بازیکنان بطور خودکار همکاری میکنند ، تا به هدف مطلوب انحصاری برسند



جستجوی خصم‌مانه

هرس آلفا-بتا

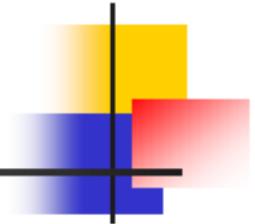
در الگوریتم **MaxMin** :

تعداد حالت‌های بازی که باید بررسی شوند ، بر حسب تعداد حرکتها ، توانی است
راه حل: محاسبه تصمیم الگوریتم ، بدون دیدن همه گره‌ها امکان‌پذیر است

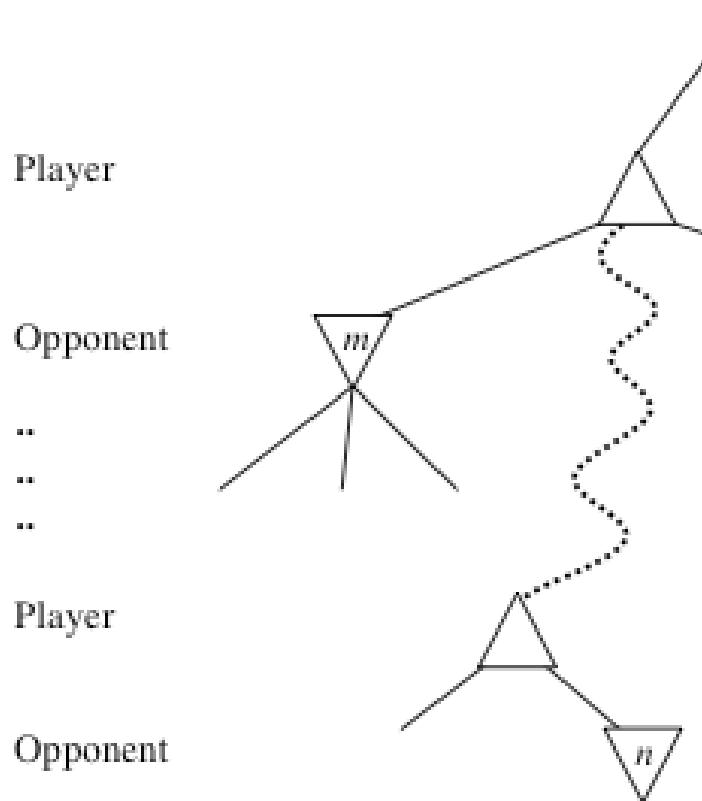
هرس آلفا-بتا:

اشعابهایی که در تصمیم نهایی تأثیر ندارند را حذف می‌کند
آلفا: مقدار بهترین انتخاب در هر نقطه انتخاب در مسیر **Max** تاکنون
بتا: مقدار بهترین انتخاب در هر نقطه انتخاب در مسیر **Min** تاکنون
تعداد گره‌هایی که باید بررسی شوند به $O(b^{d/2})$ تقلیل می‌بادد
فاکتور انشعاب مؤثر به جای b برابر با جذر b خواهد بود
پیش‌بینی آن نسبت به **minimax** دو برابر است

جستجوی خصم‌انه



هرس آلفا-بتا



↳ گره m که هر جای درخت میتواند باشد، بررسی میشود

↳ اگر بازیکن انتخاب بهتری داشته باشد

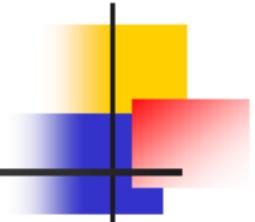
↳ در گره والد m

↳ یا هر انتخاب بهتری تا کنون

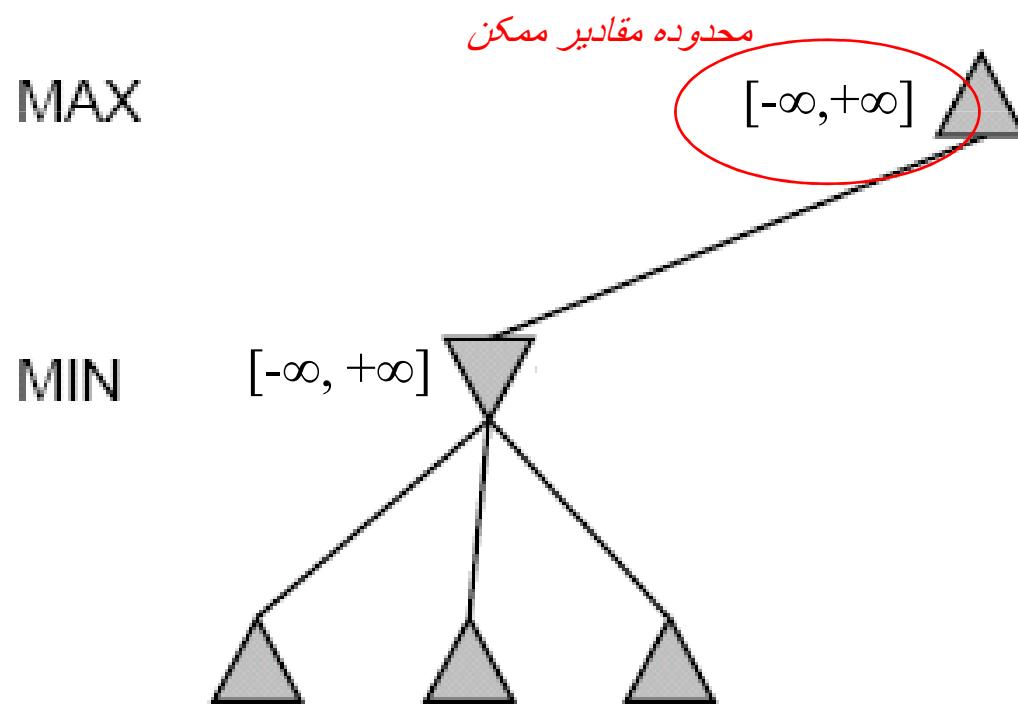
↳ هیچوقت در بازی واقعی قابل دسترس نخواهد بود

↳ در نتیجه m هرس میشود

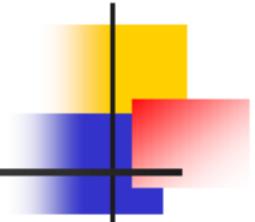
جستجوی خصم‌نامه



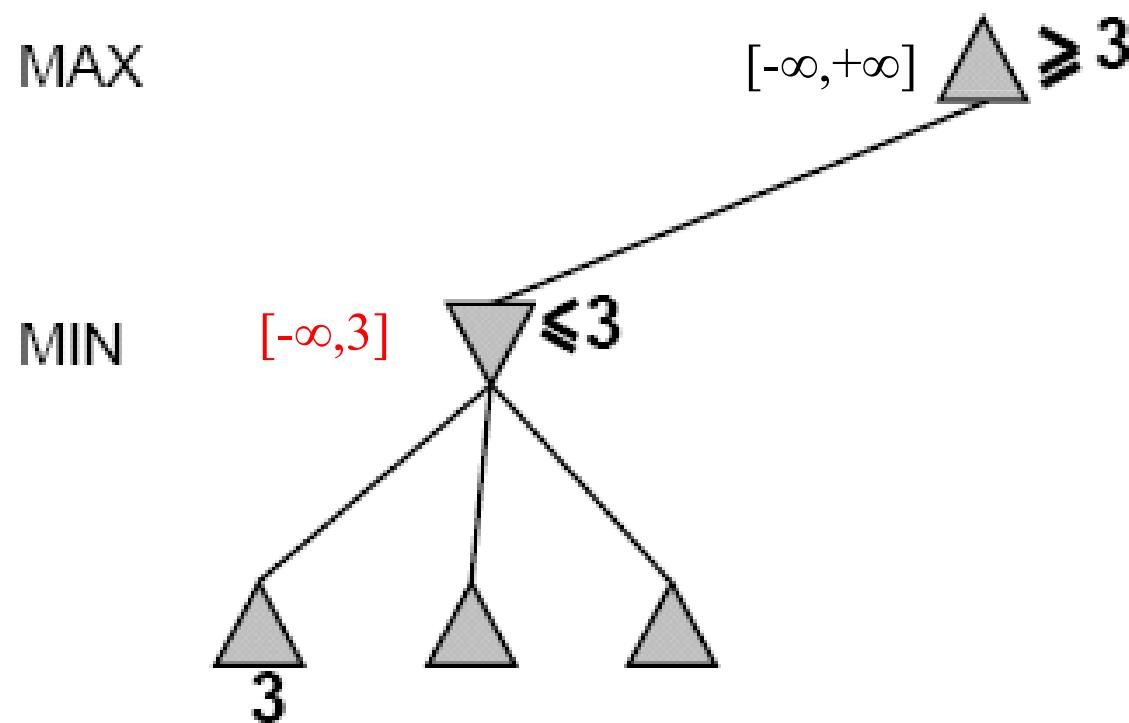
مثال: هرس آلفا-بتا



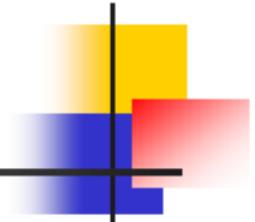
جستجوی خصمانه



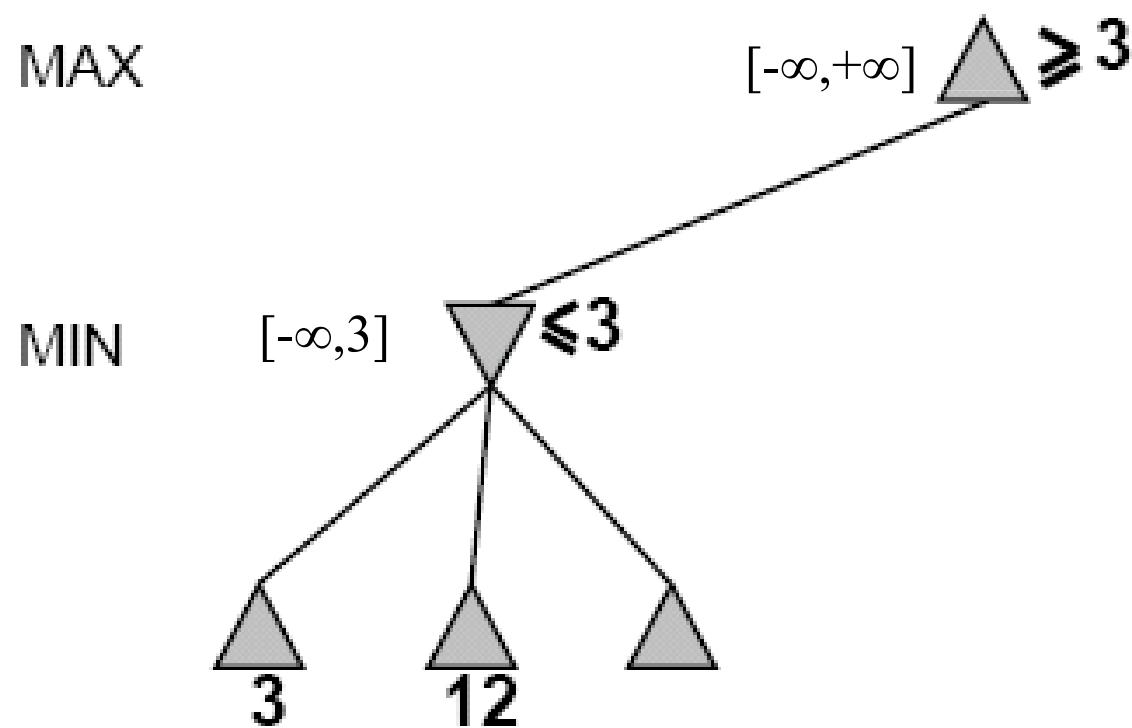
مثال: هرس آلفا-بتا



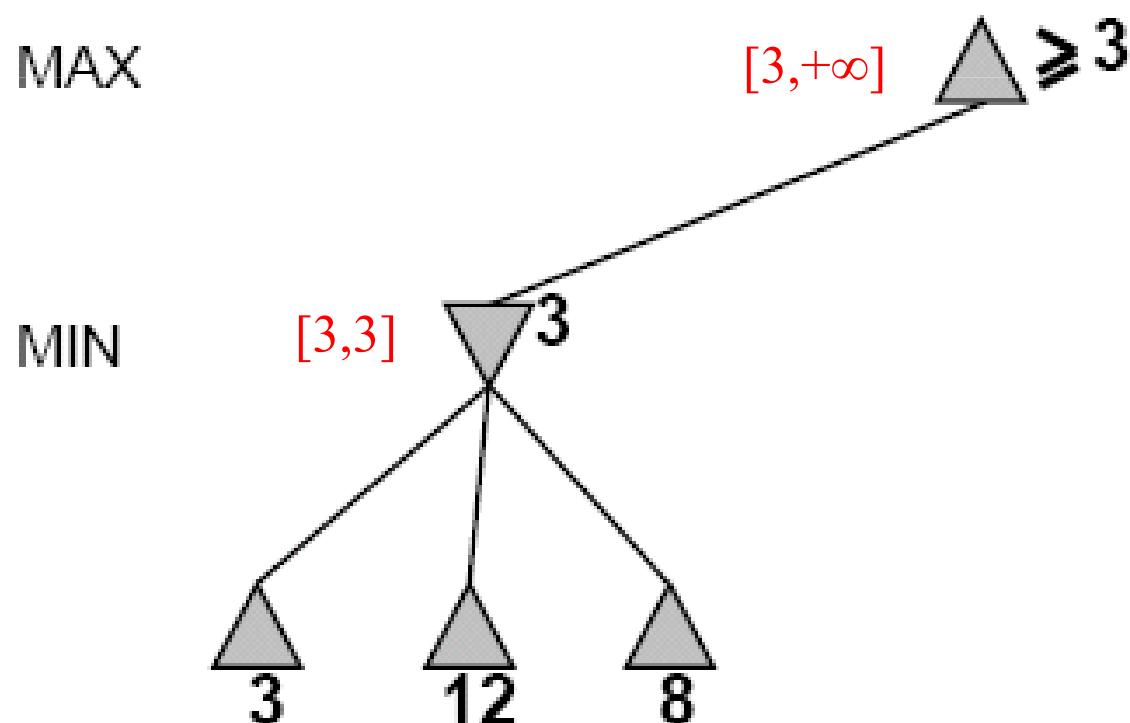
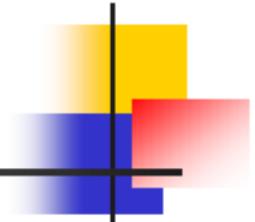
جستجوی خصمانه



مثال: هرس آلفا-بتا

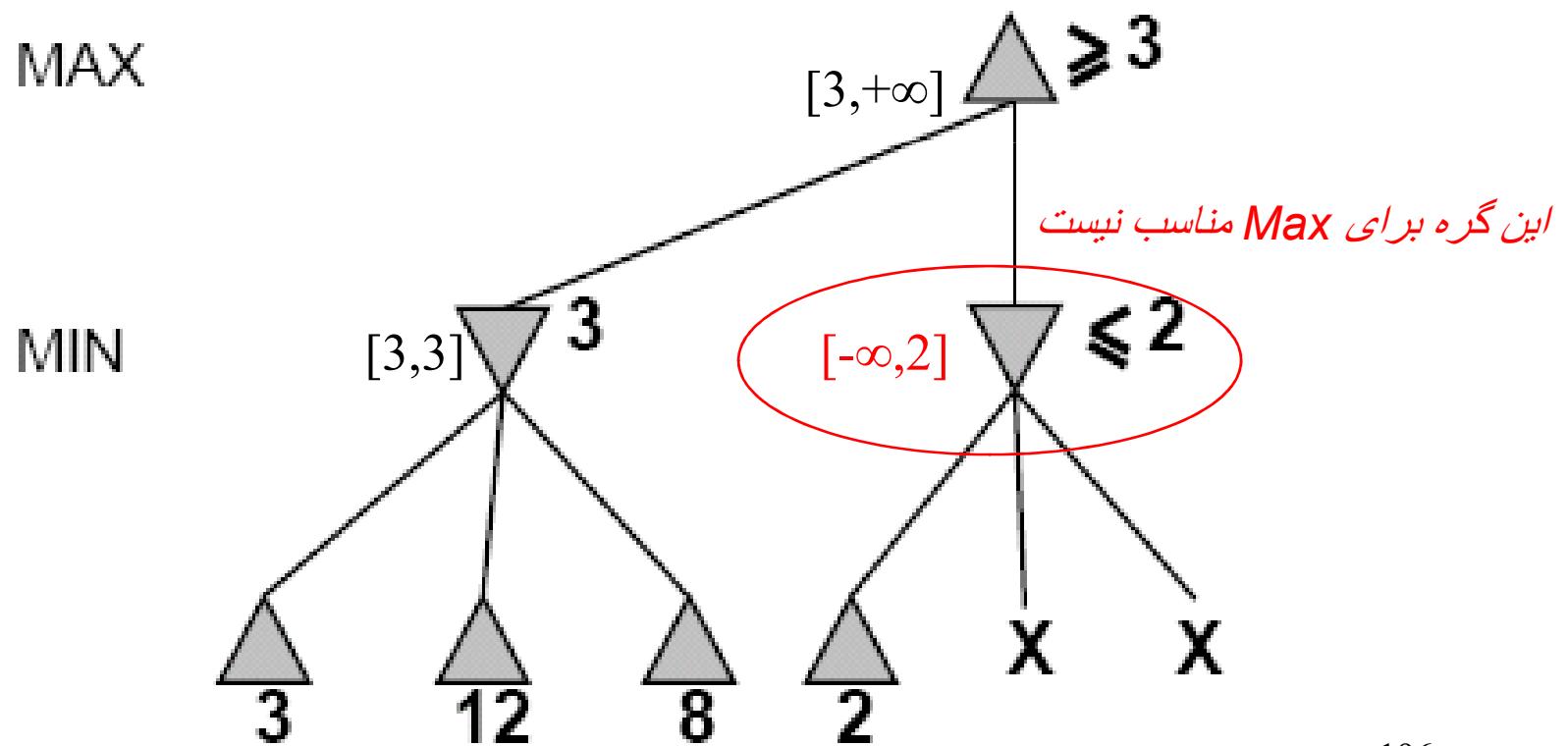


جستجوی خصمانه



جستجوی خصمانه

مثال: هرس آلفا-بتا



196



پایگاه تخصصی آموزشی کد سیتی



دانلود فیلم های آموزشی به زبان فارسی

دانلود نرم افزار - کتاب الکترونیکی - مقالات آموزشی - پروژه های دانشجویی

اخبار کنکور - دانشگاه - موقعیت های شغلی - تحصیل در خارج

همه و همه در وب سایت کد سیتی



Www.CodeCity.Ir





دریافت جدیدترین مطالب آموزشی در ایمیل شما



دریافت جدیدترین فیلم های آموزشی فارسی و زبان اصلی

دریافت جدیدترین کتابهای آموزشی

دریافت جدیدترین مقالات آموزشی

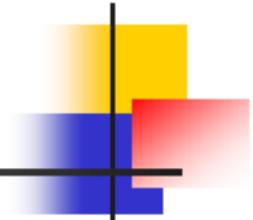
دریافت جدیدترین پروژه های دانشجویی

.... و

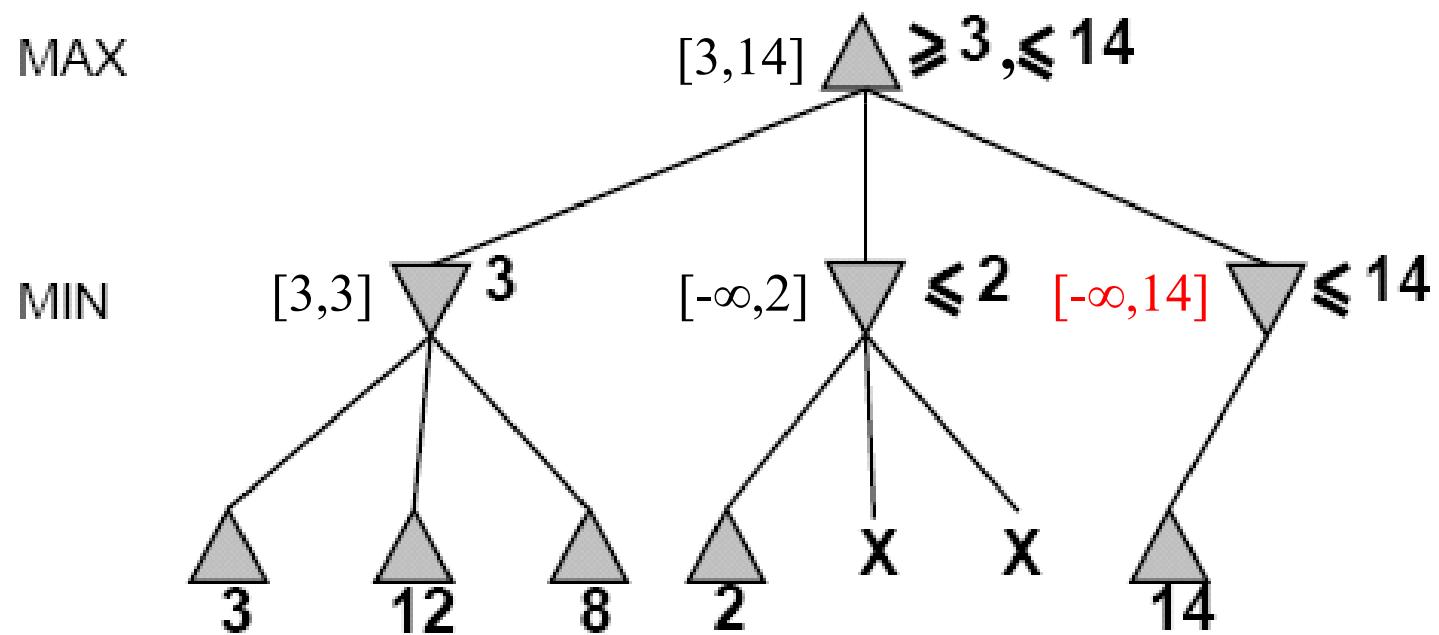
جهت دریافت جدیدترین مطالب سایت در گروه کد سیتی عضو شوید

جهت عضویت در گروه [اینجا](#) کلیک کنید

جستجوی خصم‌نامه

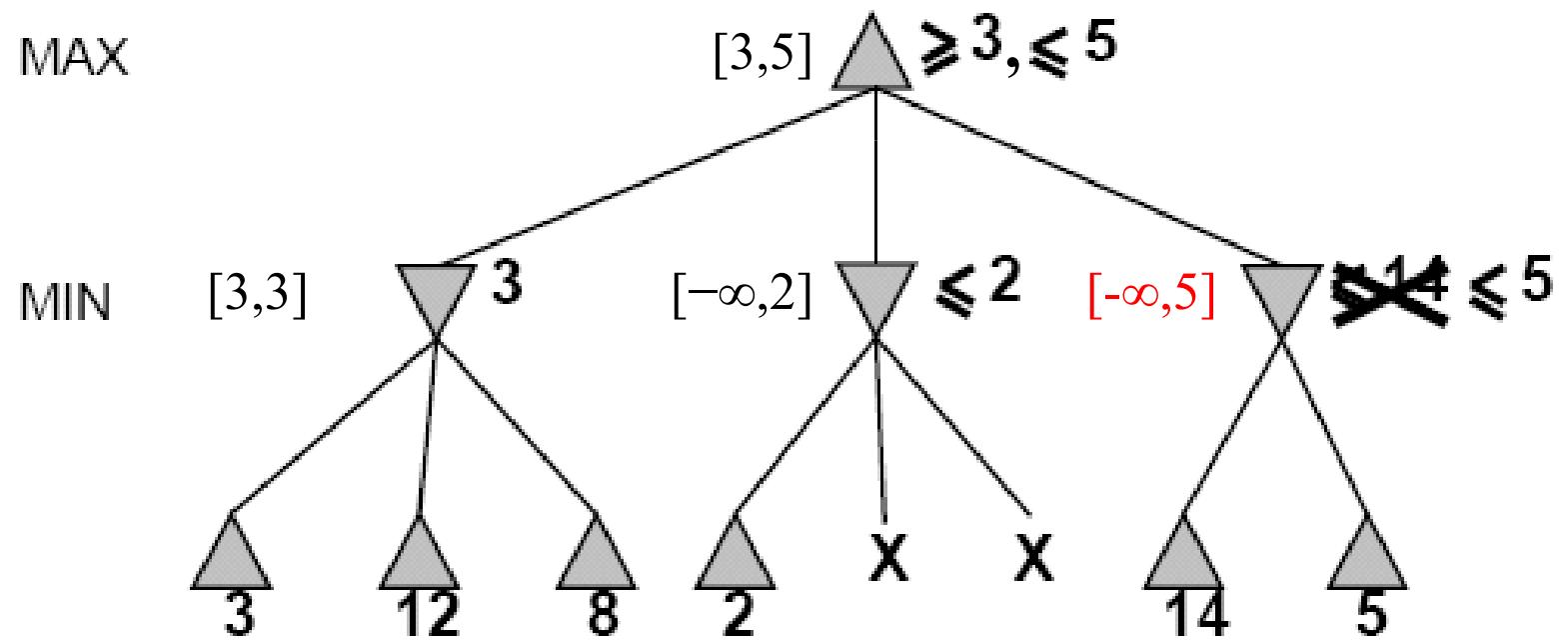


مثال: هرس آلفا-بتا



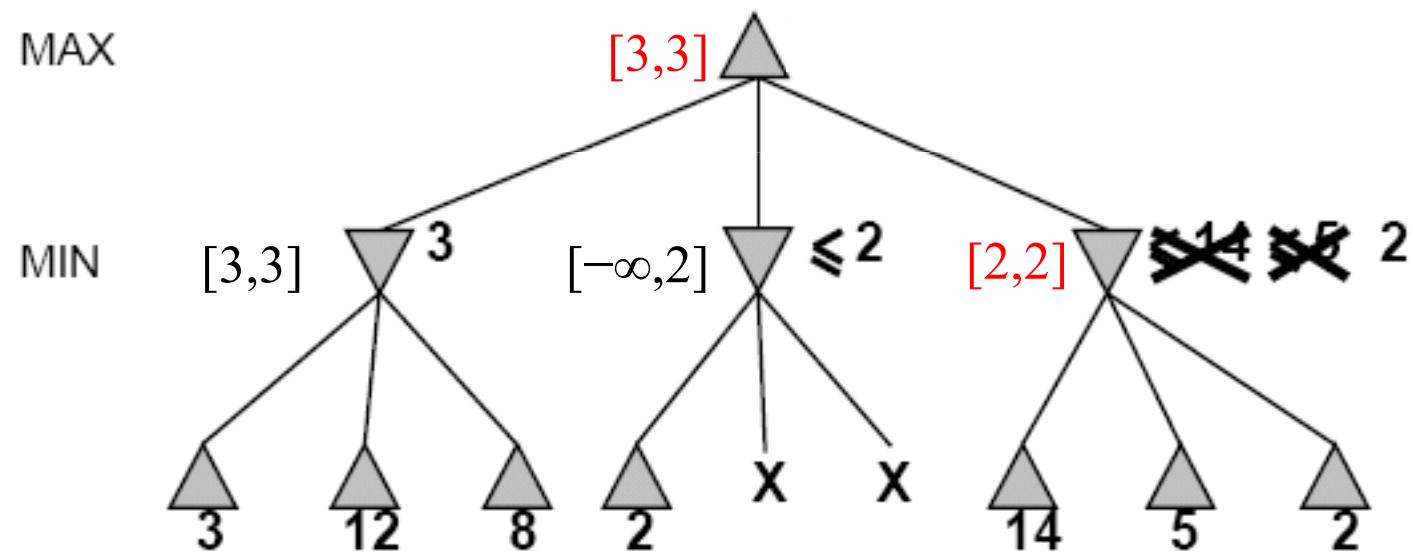
جستجوی خصم‌نامه

مثال: هرس آلفا-بتا



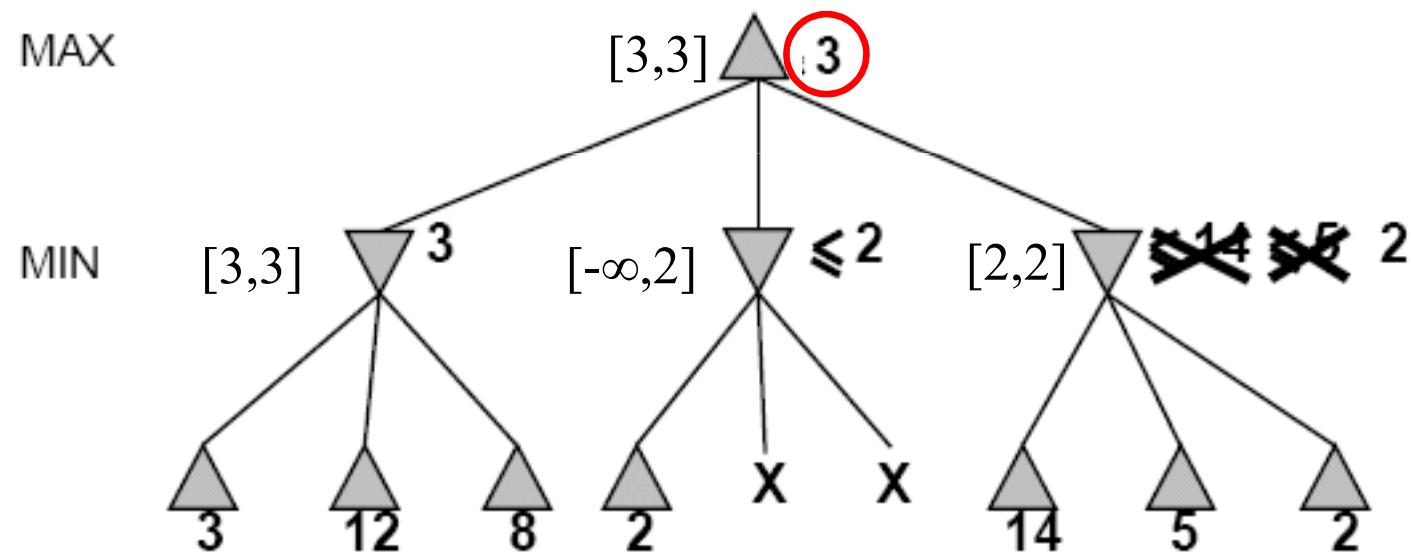
جستجوی خصم‌مانه

مثال: هرس آلفا-بتا



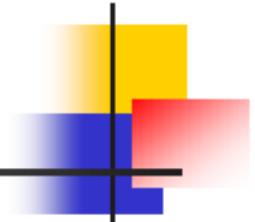
جستجوی خصم‌مانه

مثال: هرس آلفا-بتا



200

جستجوی خصم‌انه



بازیهای قطعی با اطلاعات ناقص

معایب الگوریتم‌های پیشین

↳ الگوریتم **minimax** کل فضای جست و جوی بازی را تولید می‌کند

↳ الگوریتم آلفا-بتا با وجود هرس درخت، اما کل مسیر حالت‌های پایانه، حداقل برای بخشی از فضای حالت، باید جست و جو شود

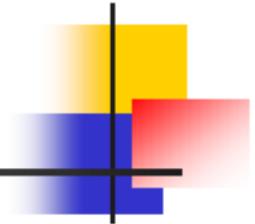
◀ این عمق عملی نیست، زیرا حرکات باید در زمانی معقول انجام شود

شانون (1950)

برای کمتر شدن زمان جست و جو و اعمال تابع ارزیابی اکتشافی به حالت‌های جستجو، بهتر است از گره‌های غیر پایانه به گره‌های پایانه پرداخته شود

201

جستجوی خصمانه



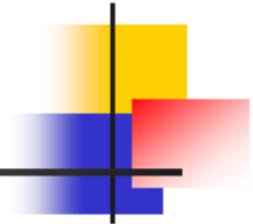
بازیهای قطعی با اطلاعات ناقص

در شانون، **minimax** و آلفا-بتا به دو روش بطور متناوب عمل میکنند

جایگزینی تابع سودمندی با تابع ارزیابی اکتشافی بنام **EVAL** جایگزینی از سودمندی موقعیت ارائه میکند

جایگزین تست پایانه با تست توقف تصمیم میگیرد **EVAL** چه موقع اعمال شود

جستجوی خصمانه



EVAL تابع ارزیابی اکتشافی

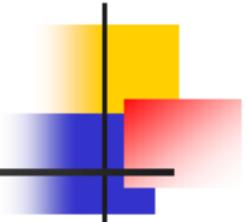
↳ تابع ارزیابی ، ارائه تخمینی از سودمندی مورد انتظار بازی از یک موقعیت خاص
↳ توابع اکتشافی ، تخمینی از فاصله تا هدف را برابر میگردانند

↳ اغلب توابع ارزیابی ، خواص گوناگونی از حالتها را محاسبه میکنند
↳ خواص روی هم رفته ، کلاسهای هم ارزی یا دسته های مختلفی از حالتها را تعریف میکنند
↳ حالتهای هر دسته ، برای تمام خواص مقدار یکسانی دارند

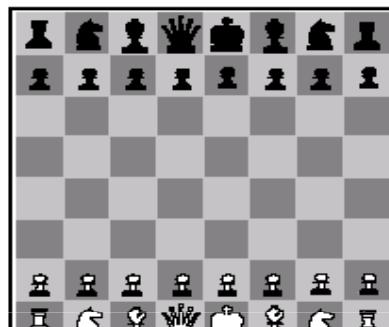
↳ هر دسته حاوی چند حالت است که
↳ موجب برنده شدن
↳ موجب رسم شدن
↳ منجر به باختن

↳ تابع ارزیابی نمیداند کدام حالت منجر به چه چیزی میشود ، اما میتواند مقداری برگرداند که تناسب حالتها را با هر نتیجه نشان دهد

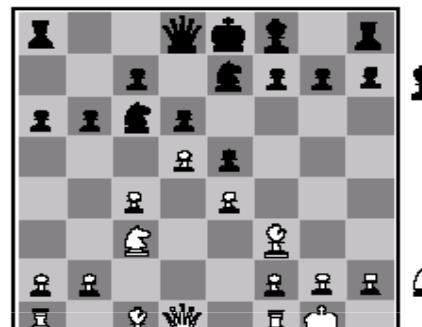




جستجوی خصم‌نامه



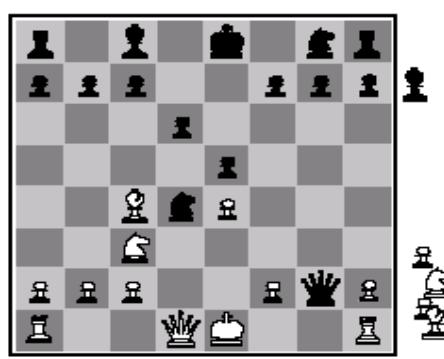
(a) White to move
Fairly even



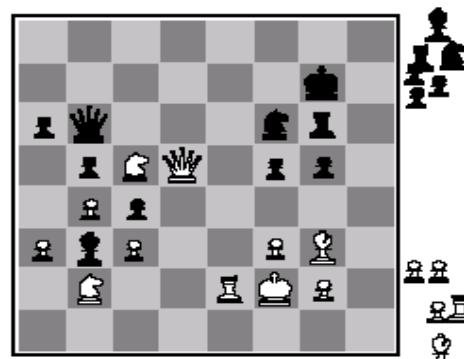
(b) Black to move
White slightly better

EVAL: تابع مثال

↙ اغلب توابع ارزیابی، مقدار عددی جداگانه ای برای هر خاصیت محاسبه، سپس آنها را ترکیب می‌کنند تا مقدار کل بدست آید



(c) White to move
Black winning



(d) Black to move
White about to lose

مثال در تابع بازی شطرنج:

تعداد هر نوع قطعه در صفحه f_i

مقدار آن قطعات (1 برای پیاده، 3 برای اسب یا فیل، 5 برای رخ و ...) W_i

$$Eval(s) = w_1 f_1(s) + w_2 f_2(s) + \dots + w_n f_n(s)$$

جستجوی خصم‌انه

مثال: تابع EVAL

ارزیابی تابع EVAL از مقدار پیروزی در دو موقعیت کاملاً متفاوت



الف) سفید حرکت می‌کند



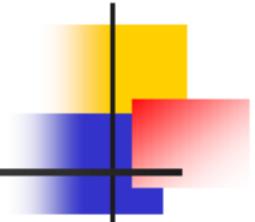
ب) سفید حرکت می‌کند

الف) سیاه ، مزیت اسب و دو پیاده دارد و بازی را می‌برد

ب) پس از اینکه سفید ، وزیر را در اختیار می‌گیرد ، سیاه می‌بازد

205

جستجوی خصم‌انه



اثر افق

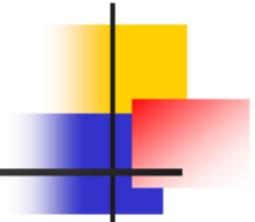


وقتی بوجود می آید که برنامه با اثری از رقیب مواجه شود که منجر به خرابی جدی گشته و اجتناب پذیر است

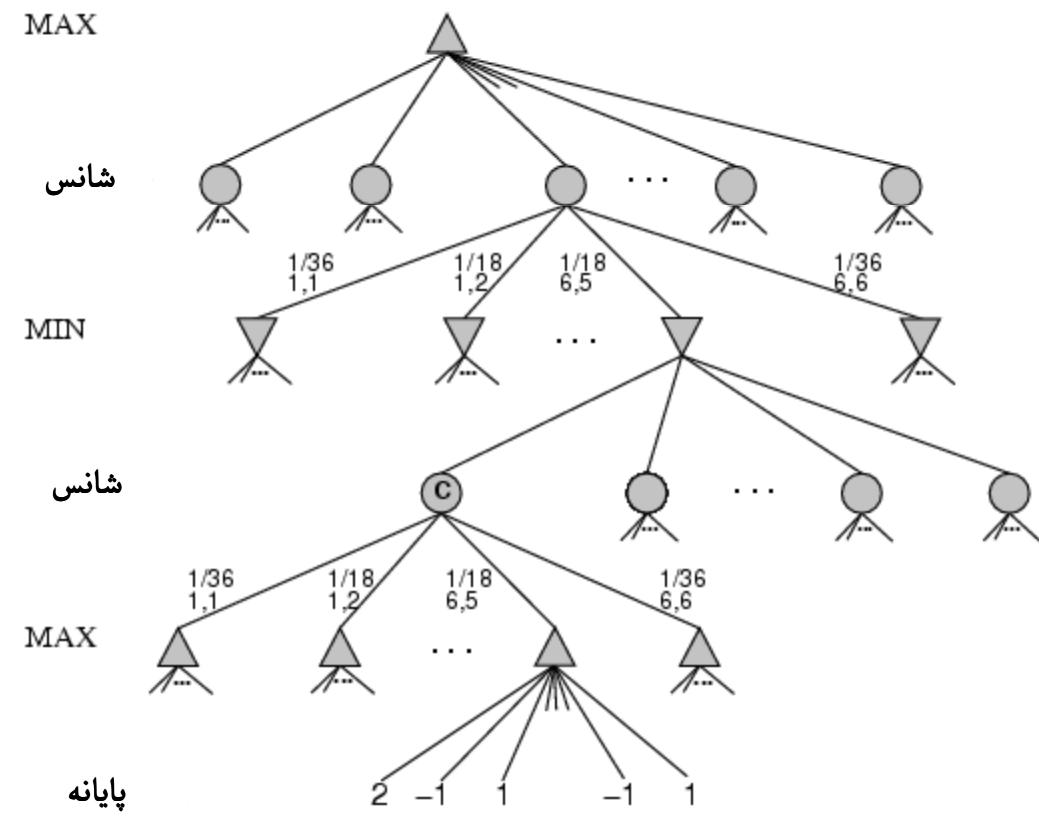
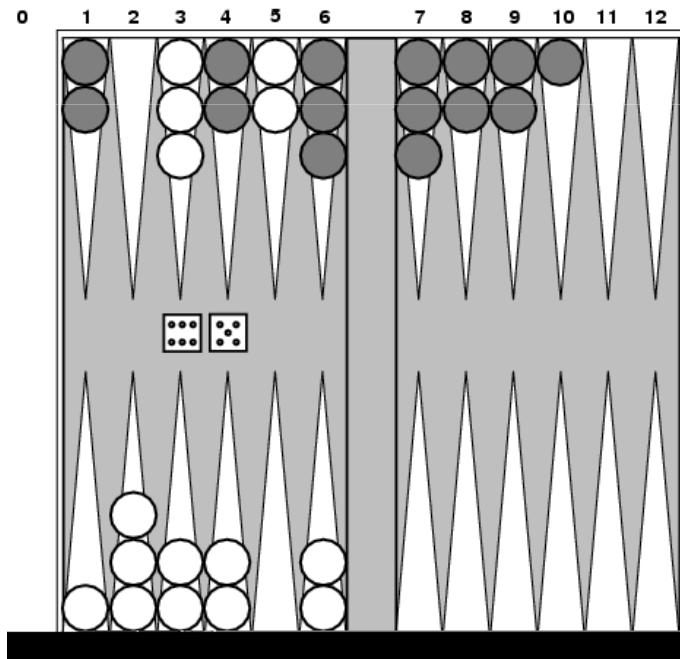
مثال: شکل مقابل :

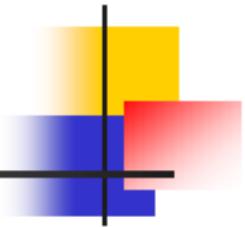
سیاه در اصل جلوست ، اما اگر سفید پیاده اش را از سطر هفتم به هشتم ببرد ، پیاده به وزیر تبدیل میشود و موقعیت برد برای سفید بوجود می آید

جستجوی خصم‌انه



بازیهایی که حاوی عنصر شанс هستند





هوش مصنوعی

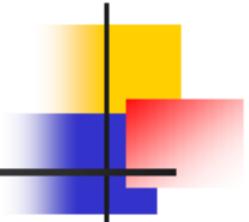
فصل هفتم

عامل های منطقی

208

Artificial Intelligence

هوش مصنوعی



فهرست

↳ عاملهای مبتنی بر دانش

↳ منطق

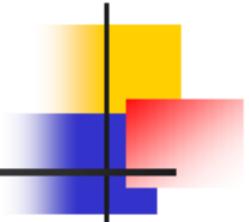
↳ منطق گزاره ای

↳ الگوهای استدلال در منطق گزاره ای

↳ resolution

↳ زنجیر پیشرو و عقبگرد

عاملهای منطقی



عاملهای مبتنی بر دانش

↳ مؤلفه اصلی عامل مبتنی بر دانش ، پایگاه دانش آن است

↖ پایگاه دانش: مجموعه ای از جملات

↖ جمله: زبان نمایش دانش و بیان ادعاهایی در مورد جهان



حدوده الگوریتمهای مستقل

حدوده اطلاعات خاص

↳ برای اضافه کردن جملات به پایگاه دانش و درخواست دانسته ها

ASK و TELL ↖

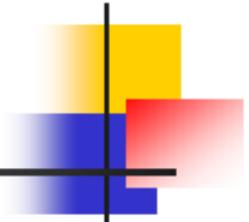
↖ هر دو ممکن است شامل استنتاج باشند

↳ پیروی: انجام فرایند استنتاج تحت مقررات خاص

210



عاملهای منطقی



عاملهای مبتنی بر دانش

↳ عامل مبتنی بر دانش باید بتواند:

- ◀ نمایش حالات و فعالیتها
- ◀ ترکیب ادراکات جدید
- ◀ بروز کردن تصور داخلی خود از جهان
- ◀ استنباط خصوصیات مخفی جهان
- ◀ استنتاج فعالیتهای مناسب

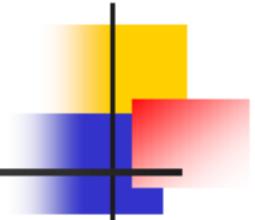
↳ عامل پایگاه دانش خیلی شبیه به عاملهایی با حالت درونی است

↳ عاملها در دو سطح متفاوت تعریف میشوند:

- ◀ سطح دانش: عامل چه چیزی میداند و اهداف آن کدامند؟
- ◀ سطح پیاده سازی: ساختمن داده اطلاعات پایگاه دانش و چگونگی دستکاری آنها



عاملهای منطقی



WUMPUS جهان

↙ معیار کارایی:

1000+ انتخاب طلا ، 1000- افتادن در گودال یا خورده شدن ، 1- هر مرحله ، 10- برای استفاده از تیر

↙ محیط:

بوی تعفن در مربعهای همچوار WUMPUS

نسیم در مربعهای همچوار گودال

درخشش در مربع حاوی طلا

کشته شدن WUMPUS با شلیک در صورت مقابله

تیر فقط مستقیم عمل میکند

برداشت و انداختن طلا

↙ حسگرهای:

بوی تعفن ، نسیم ، تابش ، ضربه ، جیغ زدن

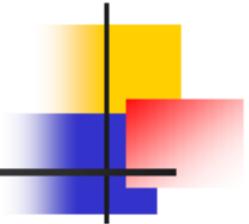
↙ حرکتها:

212 گردش به چپ ، گردش به راست ، جلو رفتن ، برداشت ، انداختن ، شلیک کردن

			PIT
4	Stench	Breeze	
3	Wumpus	Breeze Stench Gold	Breeze
2	Stench	Breeze	
1	START	Breeze	PIT
	1	2	3
			4



عاملهای منطقی



WUMPUS توصیف جهان

قابل مشاهده کامل: خیر، فقط ادراک محلی

قطعی: بله ، نتیجه دقیقا مشخص است

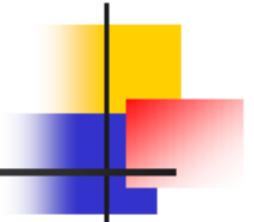
رویدادی: خیر ، ترتیبی از فعالیتهاست

ایستا: بله، WUMPUS و گودالها حرکت ندارند

گستته: بله

تک عامله: بله ، WUMPUS در اصل یک خصوصیت طبیعی است

عاملهای منطقی



کاوش در جهان WUMPUS

OK			
OK	OK		
A			

A = عامل

B = نسیم

G = درخشش، طلا

OK = مربع امن

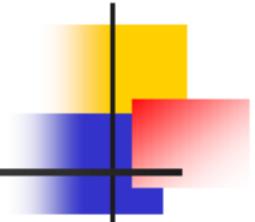
P = گودال

S = تعفن

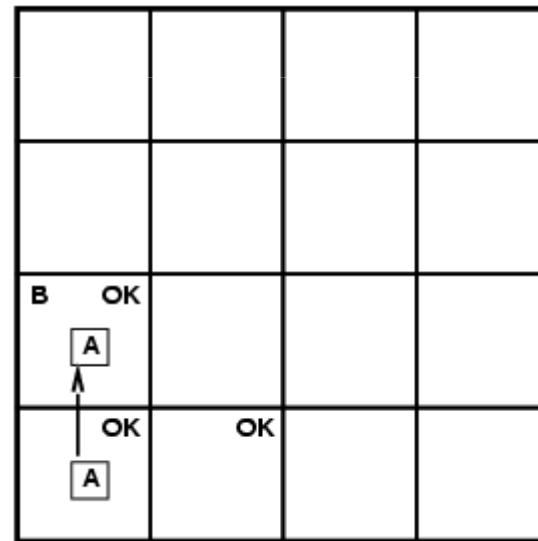
V = ملاقات شده

W = Wumpus

عاملهای منطقی



WUMPUS توصیف جهان



A = عامل

B = نسیم

G = درخشش، طلا

OK = مربع امن

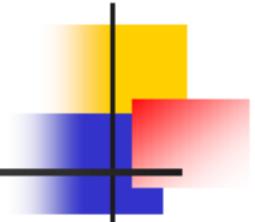
P = گودال

S = تعفن

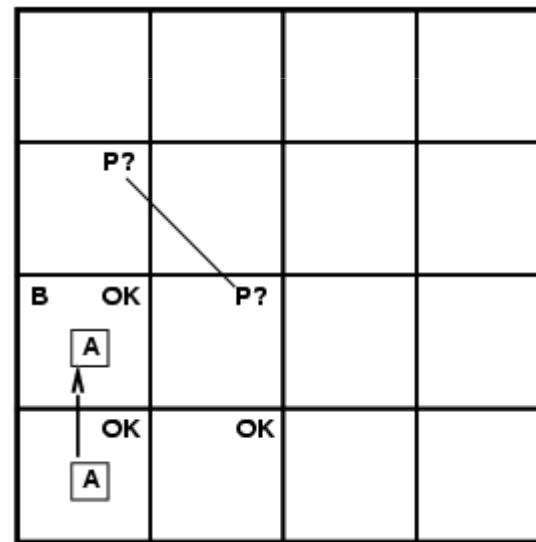
V = ملاقات شده

W = Wumpus

عاملهای منطقی



WUMPUS توصیف جهان



A = عامل

B = نسیم

G = درخشش، طلا

OK = مربع امن

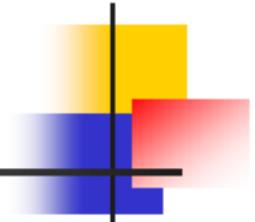
P = گودال

S = تعفن

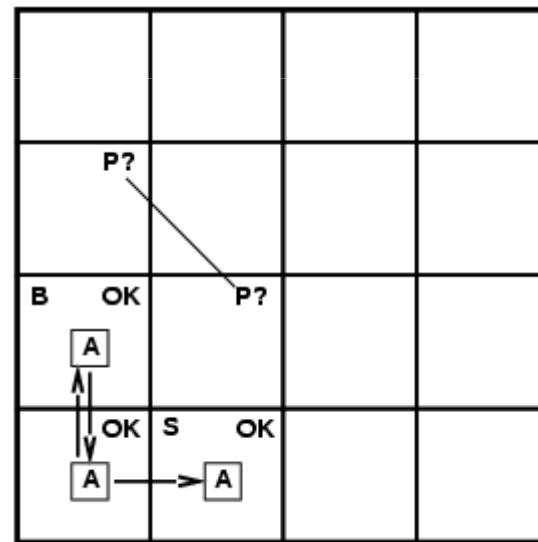
V = ملاقات شده

W = Wumpus

عاملهای منطقی



WUMPUS توصیف جهان



A = عامل

B = نسیم

G = درخشش، طلا

OK = مربع امن

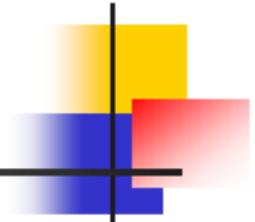
P = گودال

S = تعفن

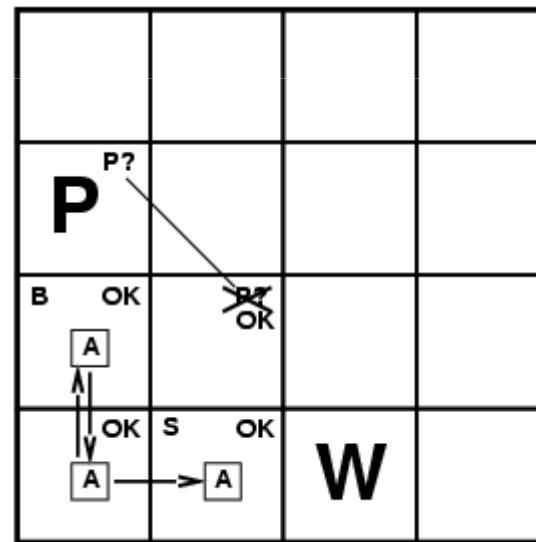
V = ملاقات شده

W = Wumpus

عاملهای منطقی



WUMPUS توصیف جهان



A = عامل

B = نسیم

G = درخشش، طلا

OK = مربع امن

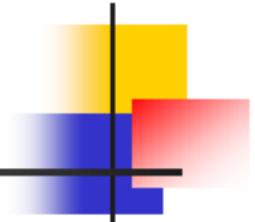
P = گودال

S = تعفن

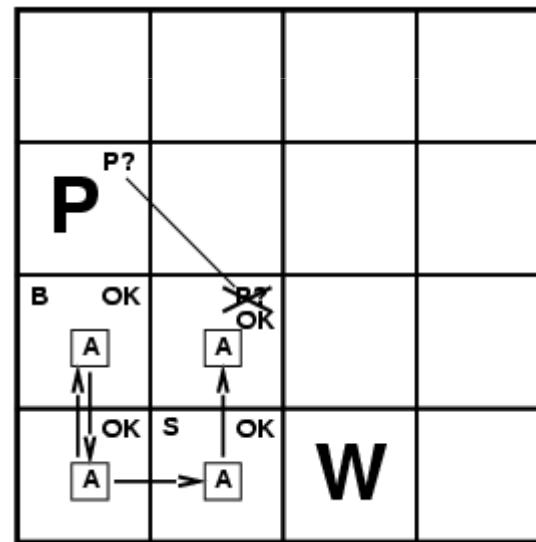
V = ملاقات شده

W = Wumpus

عاملهای منطقی



WUMPUS توصیف جهان



A = عامل

B = نسیم

G = درخشش، طلا

OK = مربع امن

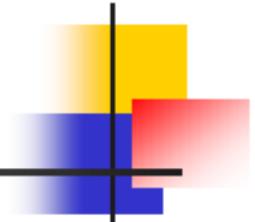
P = گودال

S = تعفن

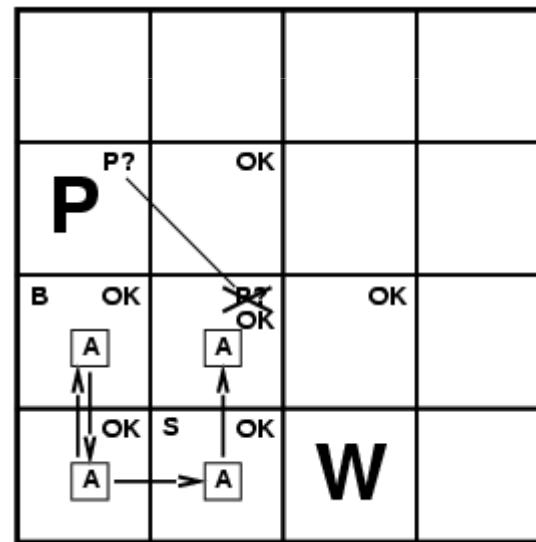
V = ملاقات شده

W = Wumpus

عاملهای منطقی



WUMPUS توصیف جهان



A = عامل

B = نسیم

G = درخشش، طلا

OK = مریع امن

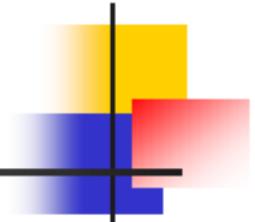
P = گودال

S = تعفن

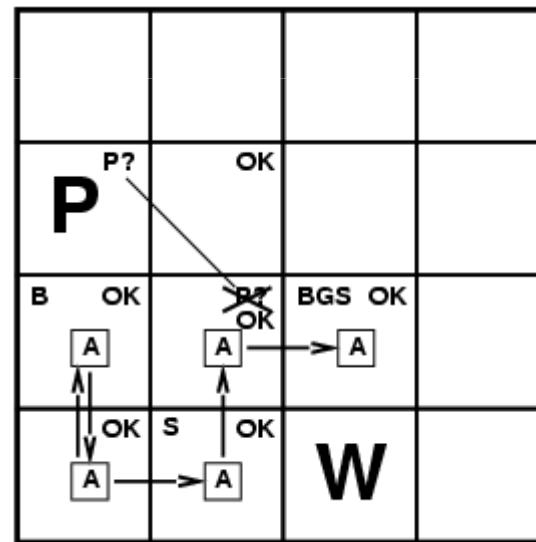
V = ملاقات شده

W = Wumpus

عاملهای منطقی



WUMPUS توصیف جهان



A = عامل

B = نسیم

G = درخشش، طلا

OK = مربع امن

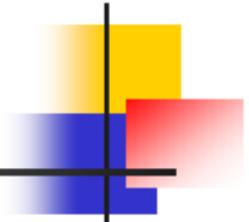
P = گودال

S = تعفن

V = ملاقات شده

W = Wumpus

عاملهای منطقی



منطق

یک زبان رسمی:

ترکیب(نحو): چه کلمه بندی صحیح است.(خوش فرم)

معناشناصی: یک کلمه بندی صحیح چه معنایی دارد

در منطق ، معنای زبان ، درستی هر جمله را در برابر هر جهان ممکن تعریف میکند

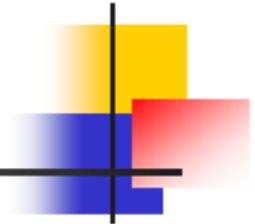
مثال ، در زبان ریاضیات

$x+2 \geq y$ یک جمله اما x^2+y جمله نیست

$y=1$ در جهان درست است اگر $x=7$ و

$y=6$ در جهان غلط است اگر $x=0$ و

عاملهای منطقی



استلزم

↳ استلزم منطقی بین جملات این است که جمله ای بطور منطقی از جمله دیگر پیروی میکند

$$a \models b$$

↳ جمله a استلزم جمله b است

↳ جمله a جمله b را ایجاد میکند

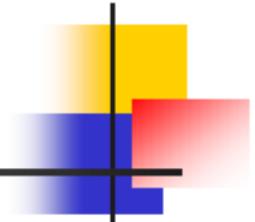
↳ اگر و فقط اگر ، در هر مدلی که a درست است ، b نیز درست است

↳ اگر a درست باشد ، b نیز درست است

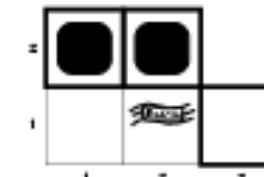
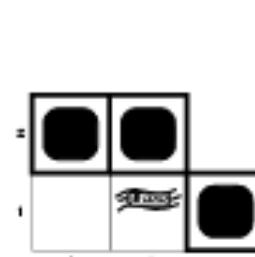
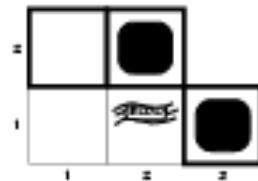
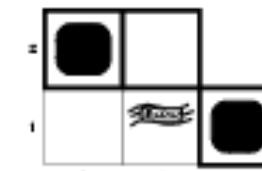
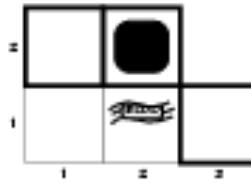
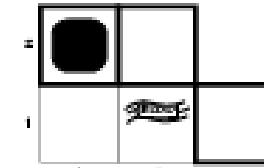
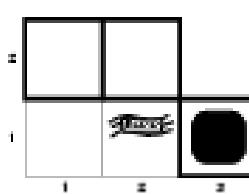
↳ درستی b در درستی a نهفته است

↳ مثال: جمله $x+y=4$ مستلزم جمله $4=x+y$ است

عاملهای منطقی

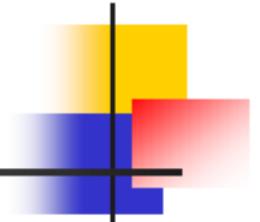


Wumpus مدل‌های

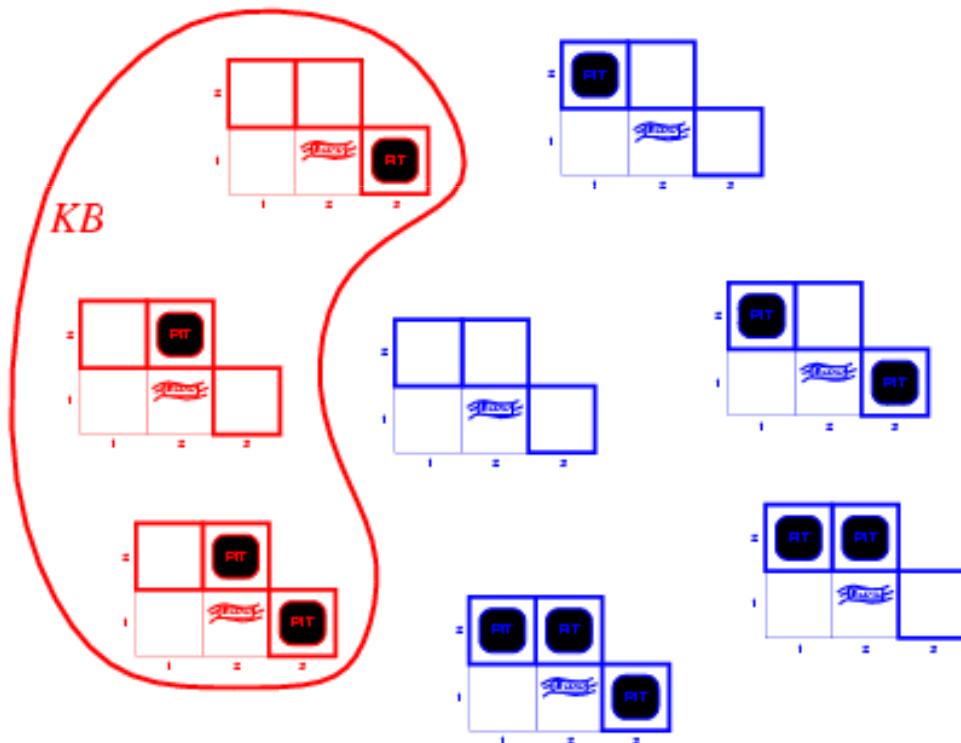


224

عاملهای منطقی



Wumpus مدل‌های



KB

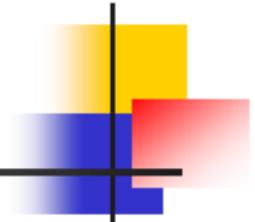
=

قوانين دنیای Wumpus

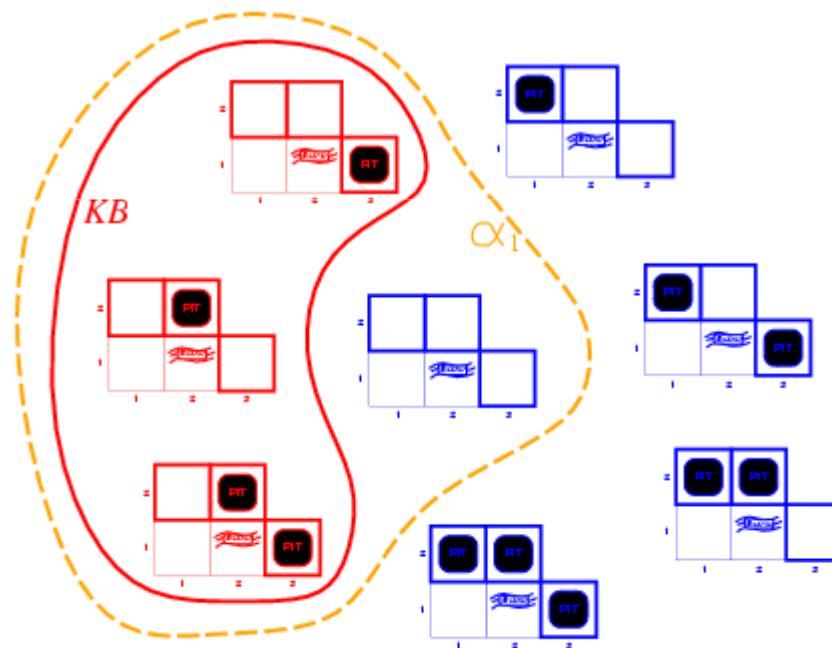
+

مشاهدات

عاملهای منطقی



Wumpus مدل‌های

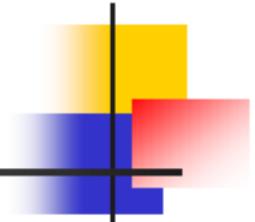


$KB = \text{wumpus} + \text{دنيای مشاهدات}$
 $\alpha_1 = "[1,2] \text{ آمن است}", KB \models \alpha_1$

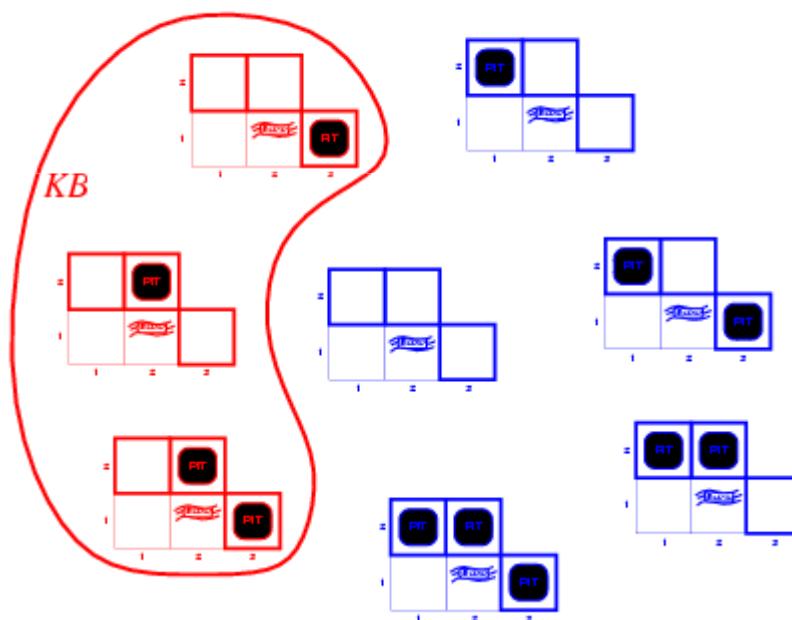
226



عاملهای منطقی

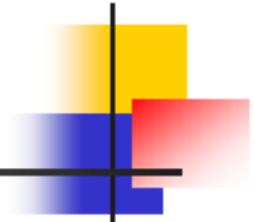


Wumpus مدل‌های

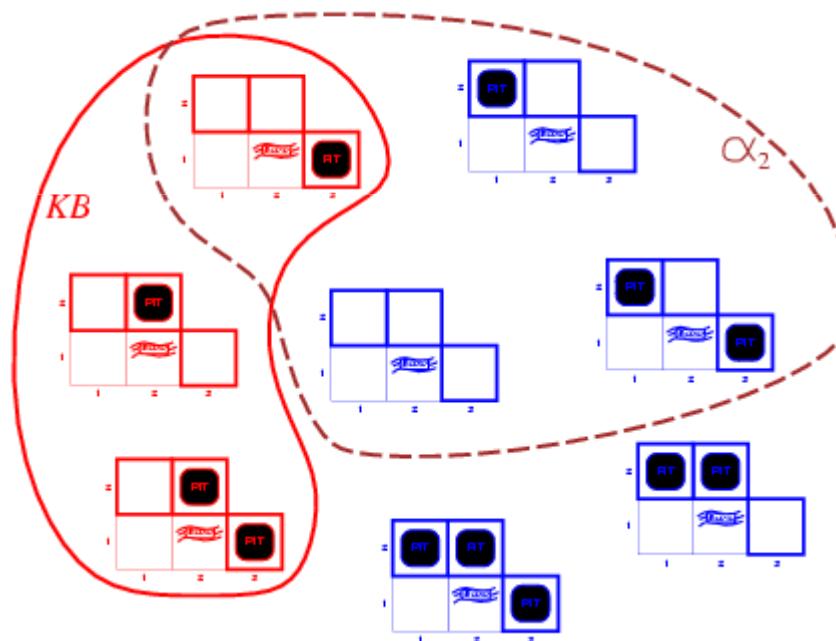


مشاهدات + دنیای wumpus = KB

عاملهای منطقی

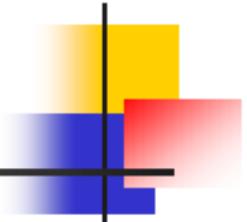


Wumpus مدل‌های



$KB = \text{wumpus} + \text{دنيای مشاهدات}$
 $\alpha_2 = "[2,2] \text{ آمن است}", KB \models \alpha_2$

228



عاملهای منطقی

منطق گزاره ای

↳ نحو منطق گزاره ای ، جملات مجاز را تعریف میکند

↳ جملات اتمیک(عناصر غیر قابل تعمیم) تشکیل شده از یک نماد گزاره

↳ هر یک از این نمادها به گزاره ای درست یا نادرست اختصاص دارد

↳ نمادها از حروف بزرگ مثل R, Q, P استفاده میکنند

↳ جملات پیچیده با استفاده از رابطهای منطقی ، از جملات ساده تر ساخته میشوند

↳ \neg (جمله ای مثل $W_{1,3}$) نقیض است

↳ لیترال یک جمله اتمیک(لیترال مثبت) ، یا یک جمله اتمیک منفی(لیترال منفی) است

↳ $W_{1,3} \wedge P_{1,3}$ (ترکیب عطفی نام دارد. هر بخش آن یک عطف نامیده میشود

↳ $W_{1,3} \wedge P_{3,1} \vee W_{2,2}$ (ترکیب فصلی مربوط به فصل های $W_{2,2}$ و $W_{3,1}$)

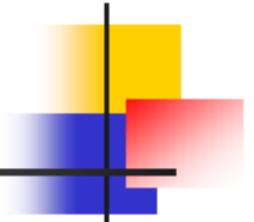
↳ $W_{1,3} \wedge P_{3,1} \vee \neg W_{2,2}$ (استلزم): (استلزم) $W_{1,3} \wedge P_{3,1}$ یا $W_{2,2}$ و نتیجه

يا تالي آن $W_{2,2}$ است

↳ $W_{1,3} \Leftrightarrow W_{2,2}$ جمله نام دارد دو شرطی نام میشود.



عاملهای منطقی



منطق گزاره ای

$(\alpha \wedge \beta) \equiv (\beta \wedge \alpha)$ commutativity of \wedge

$(\alpha \vee \beta) \equiv (\beta \vee \alpha)$ commutativity of \vee

$((\alpha \wedge \beta) \wedge \gamma) \equiv (\alpha \wedge (\beta \wedge \gamma))$ associativity of \wedge

$((\alpha \vee \beta) \vee \gamma) \equiv (\alpha \vee (\beta \vee \gamma))$ associativity of \vee

$\neg(\neg\alpha) \equiv \alpha$ double-negation elimination

$(\alpha \Rightarrow \beta) \equiv (\neg\beta \Rightarrow \neg\alpha)$ contraposition

$(\alpha \Rightarrow \beta) \equiv (\neg\alpha \vee \beta)$ implication elimination

$(\alpha \Leftrightarrow \beta) \equiv ((\alpha \Rightarrow \beta) \wedge (\beta \Rightarrow \alpha))$ biconditional elimination

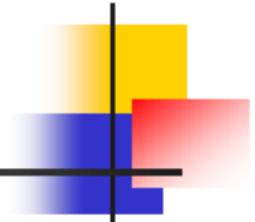
$\neg(\alpha \wedge \beta) \equiv (\neg\alpha \vee \neg\beta)$ de Morgan

$\neg(\alpha \vee \beta) \equiv (\neg\alpha \wedge \neg\beta)$ de Morgan

$(\alpha \wedge (\beta \vee \gamma)) \equiv ((\alpha \wedge \beta) \vee (\alpha \wedge \gamma))$ distributivity of \wedge over \vee

$(\alpha \vee (\beta \wedge \gamma)) \equiv ((\alpha \vee \beta) \wedge (\alpha \vee \gamma))$ distributivity of \vee over \wedge

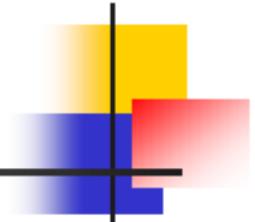
عاملهای منطقی



جدول درستی پنج رابطه منطقی

P	Q	$\neg P$	$P \wedge Q$	$P \vee Q$	$P \Rightarrow Q$	$P \Leftrightarrow Q$
F	F	T	F	F	T	T
F	T	T	F	T	T	F
T	F	F	F	T	F	F
T	T	F	T	T	T	T

عاملهای منطقی



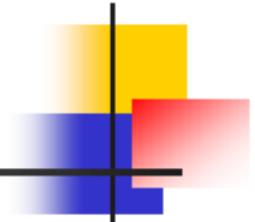
منطق گزاره ای در دنیای Wumpus

			PIT
4	Stench	Breeze	
3	Wumpus	PIT	Breeze
2	Gold	Breeze	
1	START	PIT	Breeze
	1	2	3

در $B_{1,1}$ نسیمی وجود دارد
 $B_{1,1} \Leftrightarrow (P_{1,2} \vee P_{2,1})$

در $[1,1]$ گودالی وجود ندارد
 $R_1: \neg P_{1,1}$

عاملهای منطقی



الگوهای استدلال در منطق گزاره ای

↳ قوانین استنتاج: الگوهایی استاندارد که زنجیره ای از نتایج را برای رسیدن به هدف ایجاد میکند

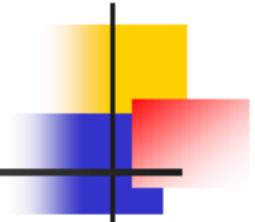
↳ قیاس استثنایی: با استفاده از ترکیب عطفی ، میتوان هر عطف را استنتاج کرد(یعنی هر وقت جمله ای به شکل داده شود ، جمله b را میتوان استنتاج کرد).

$$\frac{\alpha \Rightarrow \beta, \alpha}{\beta}$$

میتوان از
(WumpusAhead \wedge WumpusAlive)

و
(WumpusAhead \wedge WumpusAlive) \Rightarrow Shoot
Shoot را استنتاج کرد

عاملهای منطقی



حذف \wedge (and): هر عطف را میتوان از ترکیب عطفی استنتاج کرد

$$\frac{\alpha \wedge \beta}{\alpha}$$

مثال: WumpusAlive را میتوان از جمله زیر استنتاج کرد
(WumpusAhead ^ WumpusAlive)

α

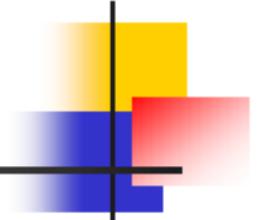
خاصیت یکنواختی

مجموعه ای از جملات استلزمی که فقط میتواند در صورت اضافه شدن اطلاعات به پایگاه دانش رشد کند.

برای جملات a و b داریم:

$$KB \models \alpha \Rightarrow KB \wedge \beta \models \alpha$$

عاملهای منطقی



قانون resolution

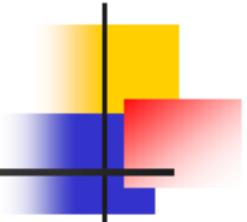
↖ قانون resolution واحد ، یک عبارت و یک لیترال را گرفته ، عبارت دیگری تولید میکند

$$\frac{l_1 \vee \dots \vee l_k, m}{l_1 \vee \dots \vee l_{i-1} \vee l_{i+1} \vee \dots \vee l_k}$$

↖ قانون resolution واحد میتواند به قانون resolution کامل تعیین داد:

$$\frac{l_1 \vee \dots \vee l_k, m_1 \vee \dots \vee m_n}{l_1 \vee \dots \vee l_{i-1} \vee l_{i+1} \vee \dots \vee l_k \vee m_1 \vee \dots \vee m_{j-1} \vee m_{j+1} \vee \dots \vee m_n}$$

عاملهای منطقی



الگوریتم resolution

↳ شکل نرمال عطفی (CNF): جمله‌ای که بصورت ترکیب عطفی از ترکیبات فصلی لیترالها بیان می‌شود. در هر عبارت موجود در جمله k -CNF دقیقاً k لیترال وجود دارد

$$(l_{1,1} \vee \dots \vee l_{1,k}) \wedge \dots \wedge (l_{n,1} \vee \dots \vee l_{n,k})$$

الگوریتم resolution

↳ برای اینکه نشان دهیم $|KB| = a$, مشخص می‌کنیم $(\neg a \wedge KB)$ ارضاء کننده نیست

↳ ابتدا $(\neg a \wedge KB)$ را به CNF تبدیل می‌کنیم

↳ سپس قانون resolution به عبارات کوچک حاصل اعمال می‌شود

↳ هر جفتی که شامل لیترالهای مکمل باشد، resolution می‌شود تا عبارت جدیدی ایجاد گردد

↳ اگر این عبارت قبلاً در مجموعه نباشد، به آن اضافه می‌شود

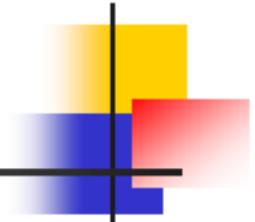
↳ فرایند تا محقق شدن یکی از شروط زیر ادامه می‌یابد:

▪ هیچ عبارت دیگری وجود نداشته باشد که بتواند اضافه شود. در این مورد، b استلزم a نیست

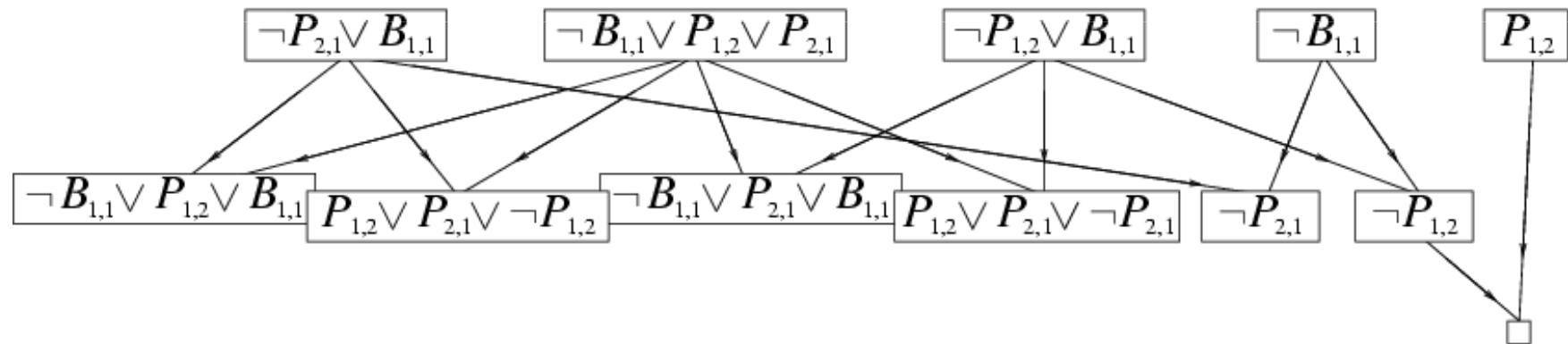
▪ کاربرد قانون resolution، عبارت تهی را بدست میدهد که در این مورد، b استلزم a است



عاملهای منطقی

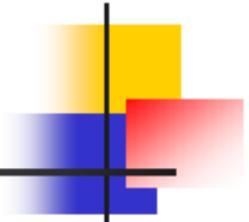


مثال: الگوریتم resolution



$$KB = (B_{1,1} \Leftrightarrow (P_{1,2} \vee P_{2,1})) \wedge \neg B_{1,1} \alpha = \neg P_{1,2}$$

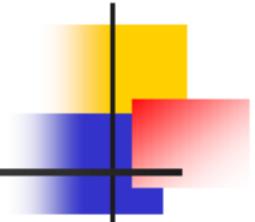
عاملهای منطقی



زنجیر پیشرو و عقبگرد

- ↳ عبارات هورن: ترکیب فصلی لیترالهایی است که فقط یکی از آنها مثبت است
- ↳ هر عبارت هورن را میتوان به صورت یک استلزم نوشت که مقدمه آن ترکیب عطفی لیترالهای مثبت و تالی آن یک لیترال مثبت است
- ↳ این نوع عبارات هورن که فقط یک لیترال مثبت دارند، عبارات معین نامیده میشوند
- ↳ لیترال مثبت را رأس و لیترالهای منفی را بدنه عبارت گویند
- ↳ عبارت معینی که قادر لیترالهای منفی باشد، گزاره ای بنام حقیقت نام دارد
- ↳ عبارات معین اساس برنامه نویسی منطقی را میسازد
- ↳ استنتاج با عبارات هورن ، از طریق الگوریتم های زنجیر پیشرو و زنجیر عقبگرد انجام میگیرد

عاملهای منطقی



زنجیر پیشرو

الگوریتم زنجیر پیشرو تعیین میکند آیا نماد گزاره ای Q (تacula)، توسط پایگاه دانش عبارات هورن ایجاب میشود یا خیر

$$P \Rightarrow Q$$

$$L \wedge M \Rightarrow P$$

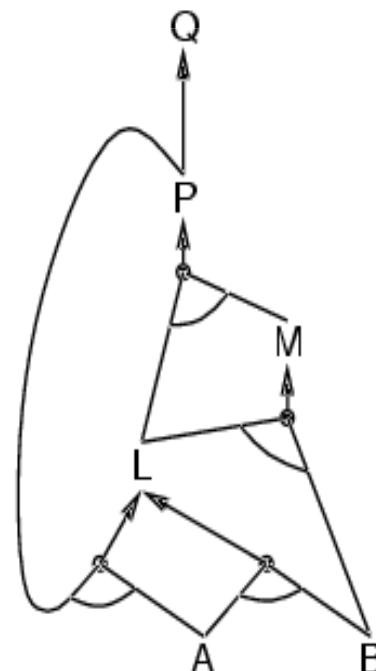
$$B \wedge L \Rightarrow M$$

$$A \wedge P \Rightarrow L$$

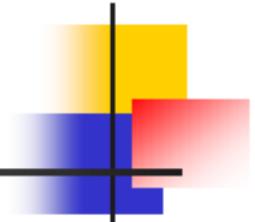
$$A \wedge B \Rightarrow L$$

$$A$$

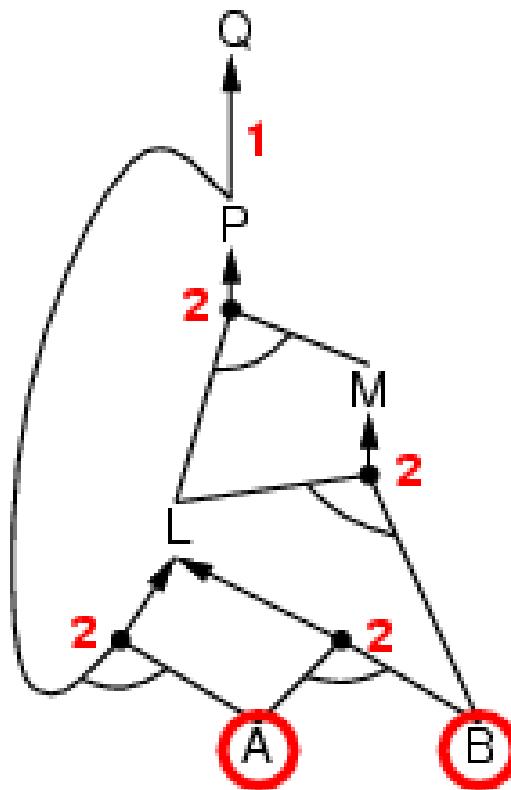
$$B$$



عاملهای منطقی

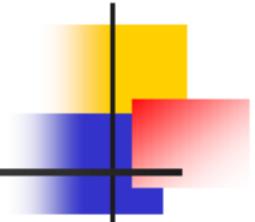


زنگیر پیشرو

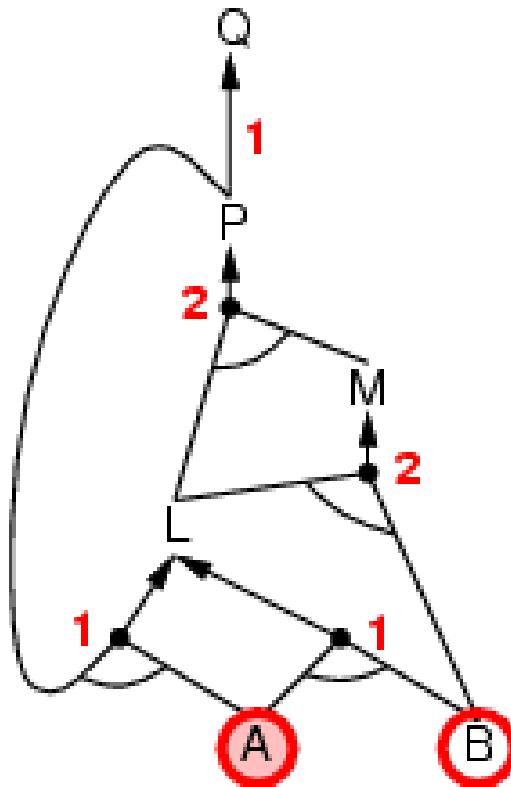


240

عاملهای منطقی

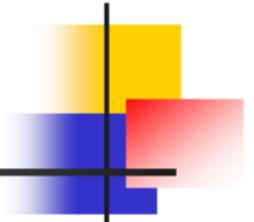


زنگیر پیشرو

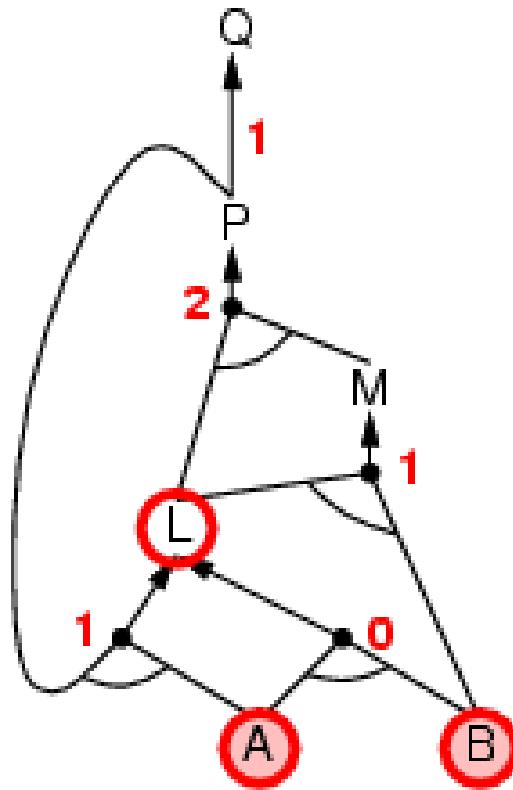


241

عاملهای منطقی

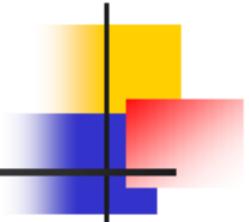


زنگیر پیشرو

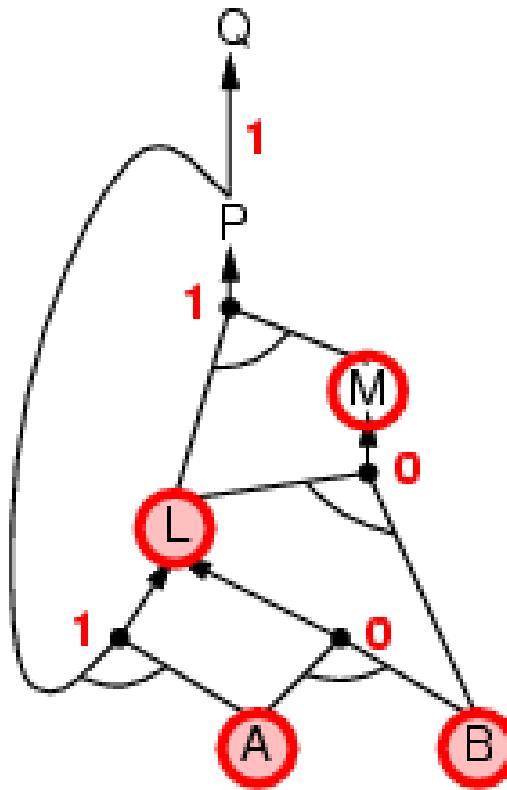


242

عاملهای منطقی

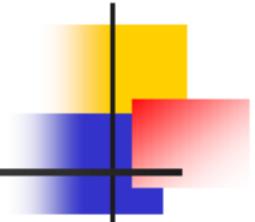


زنجیر پیشرو

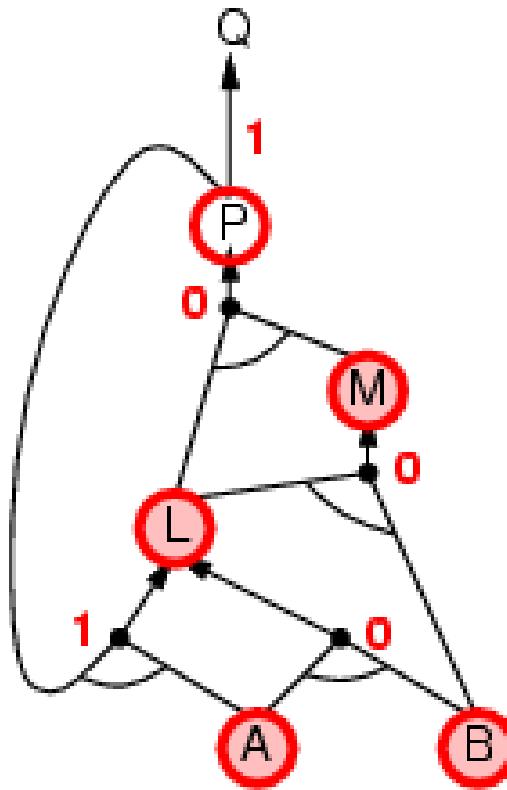


243

عاملهای منطقی

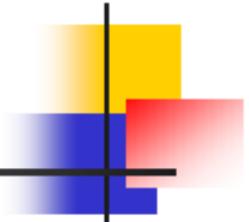


زنجیر پیشرو

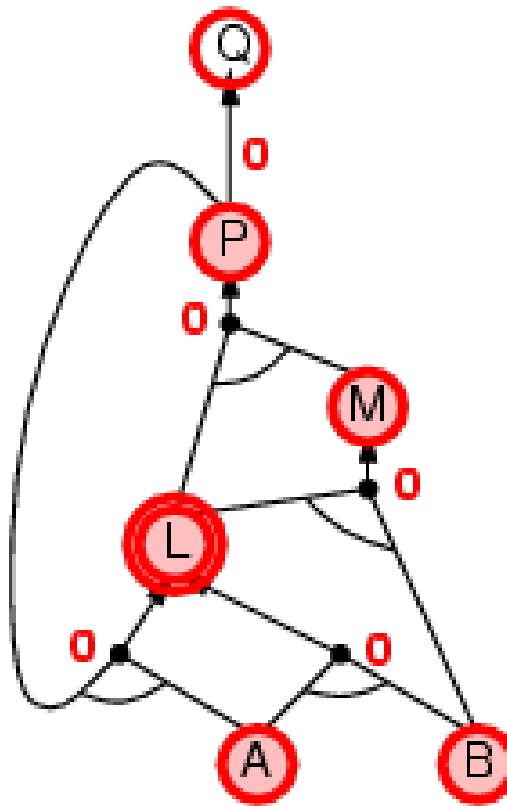


244

عاملهای منطقی

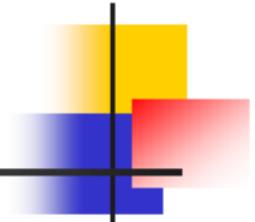


زنجیر پیشرو

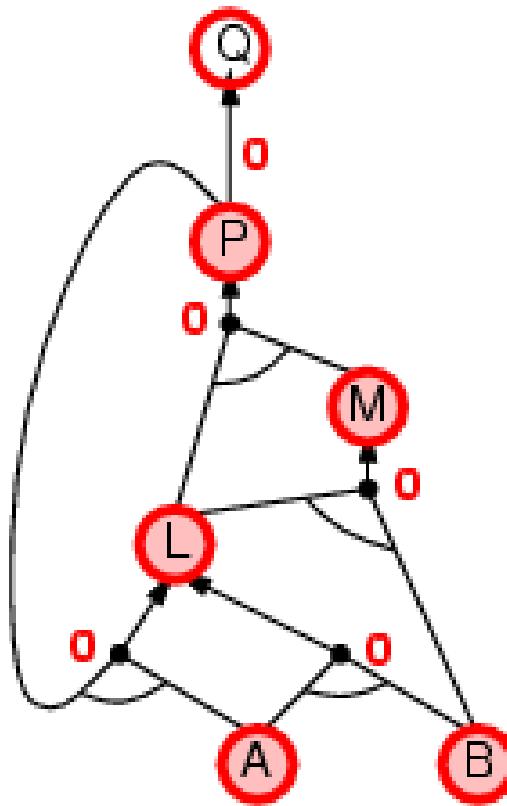


245

عاملهای منطقی

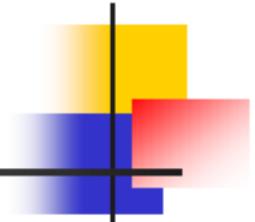


زنجیر پیشرو

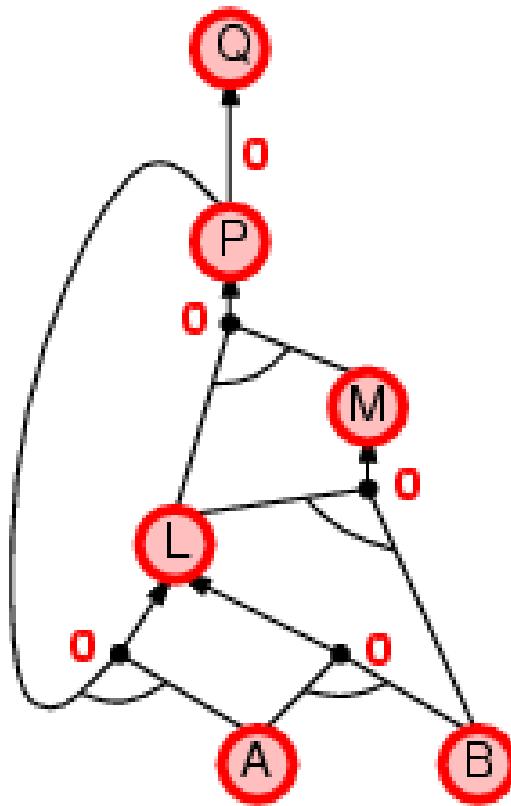


246

عاملهای منطقی

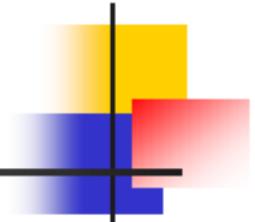


زنجیر پیشرو

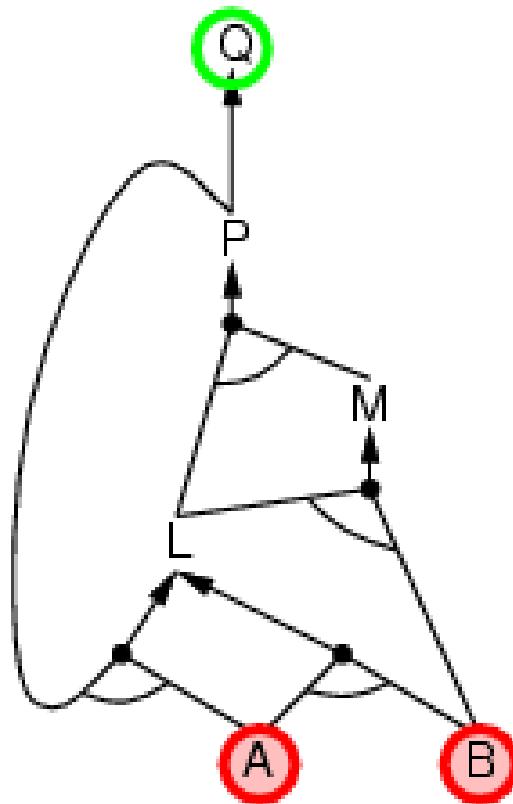


247

عاملهای منطقی

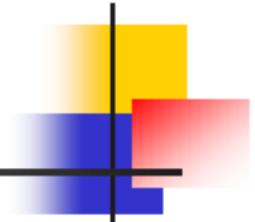


الگوریتم عقبگرد کامل



248

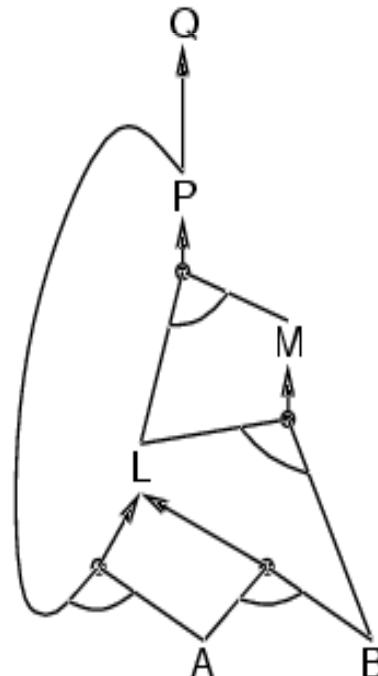
عاملهای منطقی



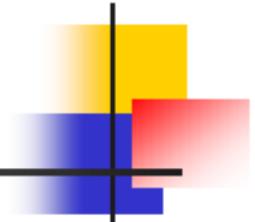
الگوریتم عقبگرد کامل

تغییرات عمده: خاتمه زودرس ، اکتشاف نماد محض ، اکتشاف عبارت واحد

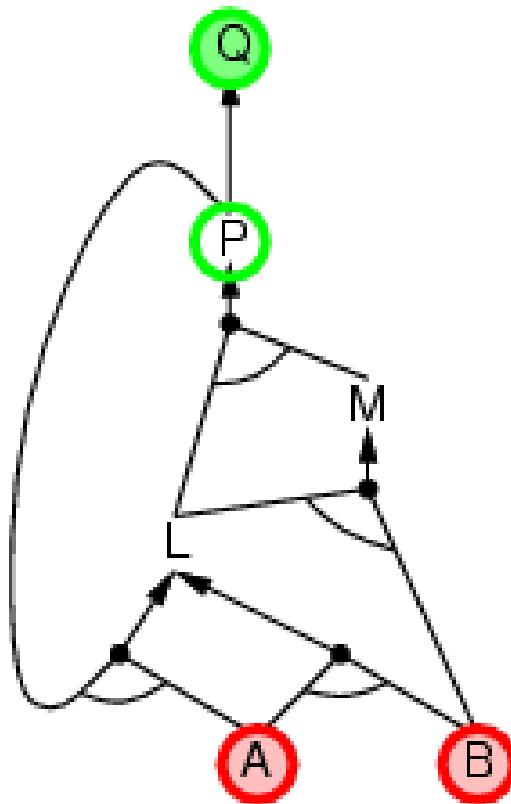
- $P \Rightarrow Q$
- $L \wedge M \Rightarrow P$
- $B \wedge L \Rightarrow M$
- $A \wedge P \Rightarrow L$
- $A \wedge B \Rightarrow L$
- A
- B



عاملهای منطقی

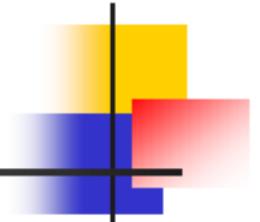


الگوریتم عقبگرد کامل

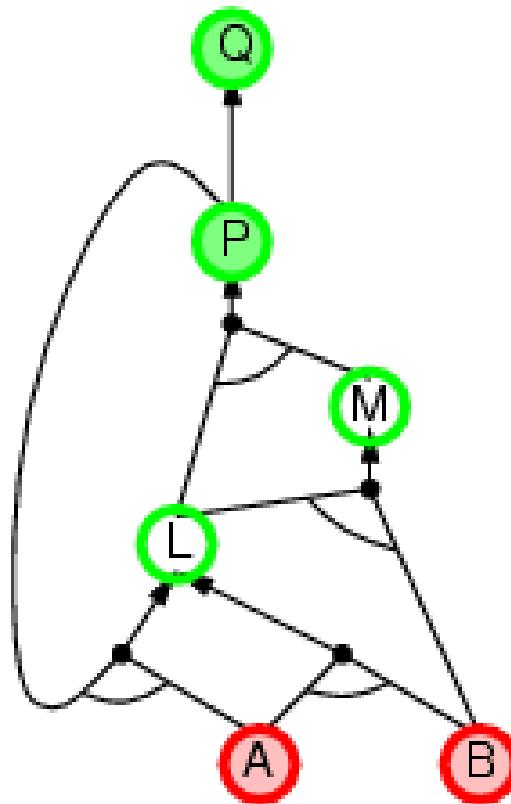


250

عاملهای منطقی

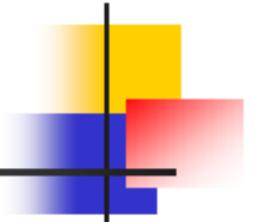


الگوریتم عقبگرد کامل

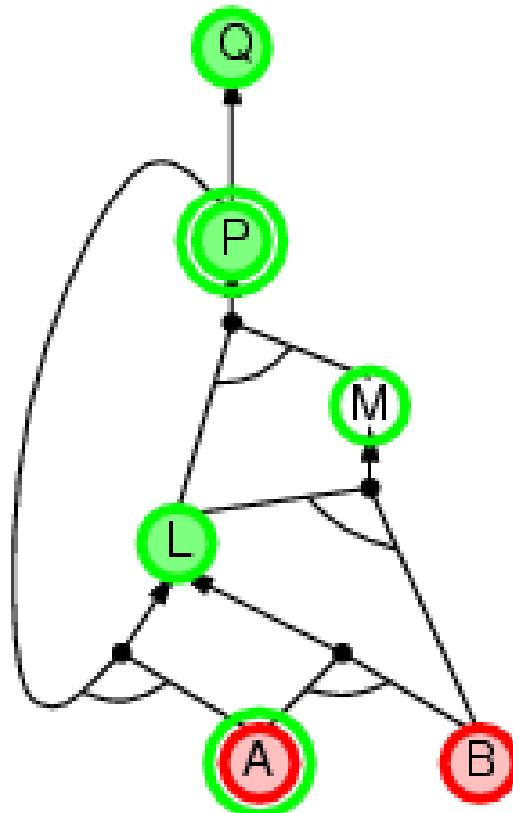


251

عاملهای منطقی

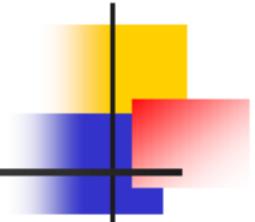


الگوریتم عقبگرد کامل

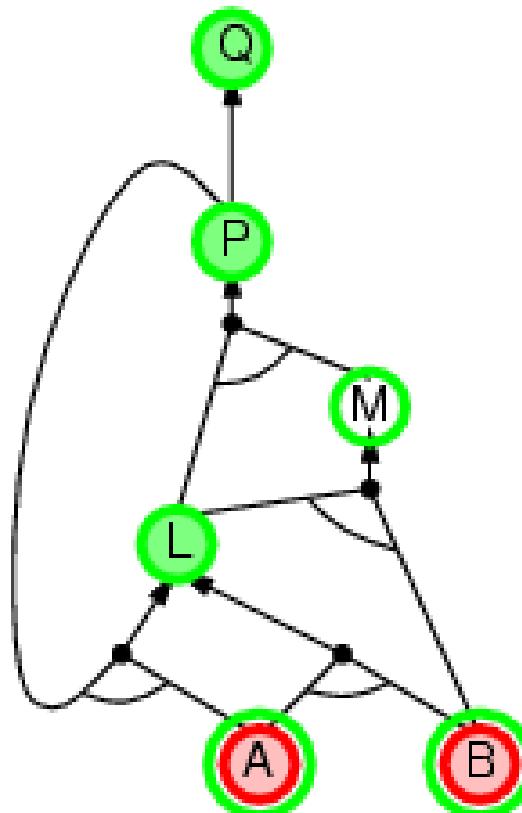


252

عاملهای منطقی

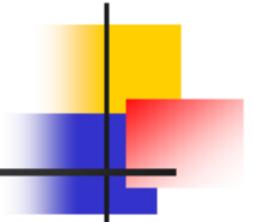


الگوریتم عقبگرد کامل

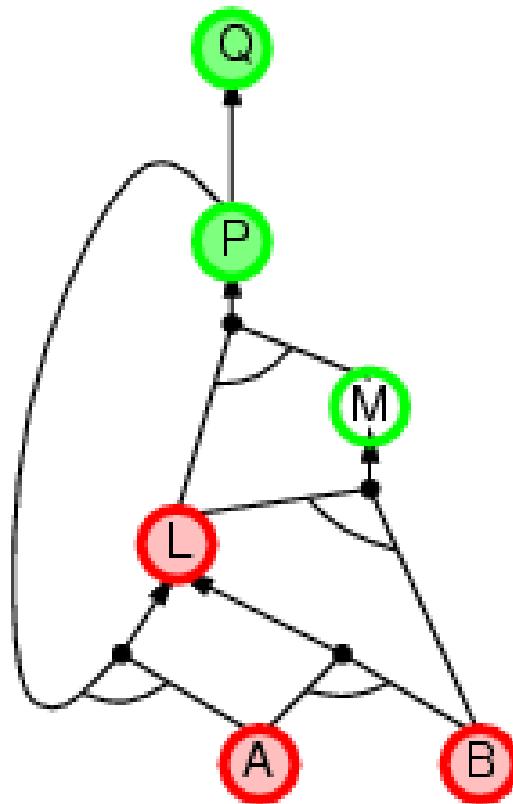


253

عاملهای منطقی

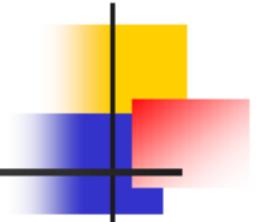


الگوریتم عقبگرد کامل

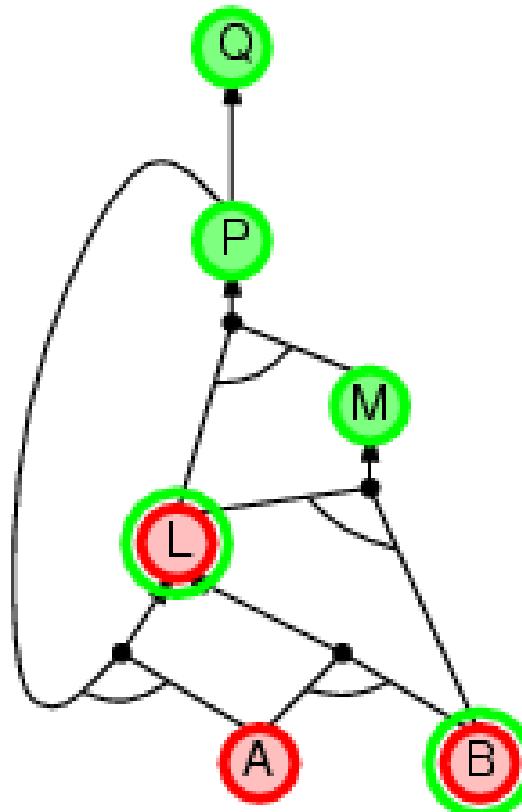


254

عاملهای منطقی

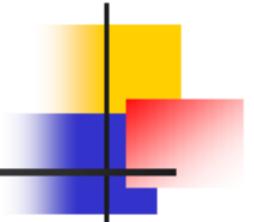


الگوریتم عقبگرد کامل

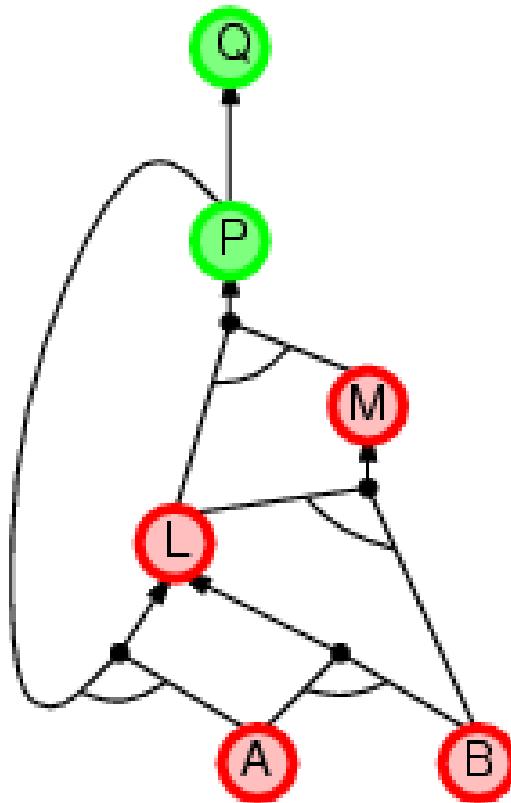


255

عاملهای منطقی

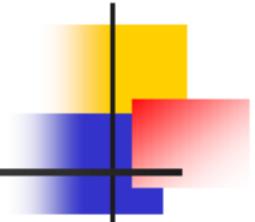


الگوریتم عقبگرد کامل

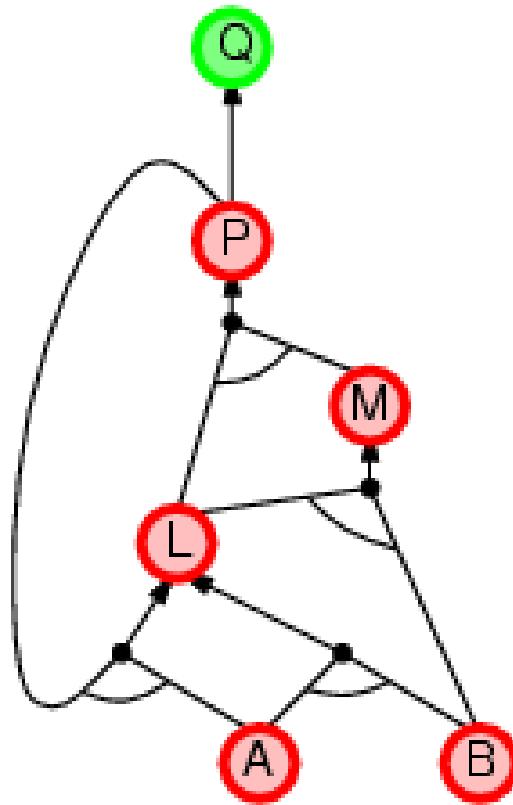


256

عاملهای منطقی

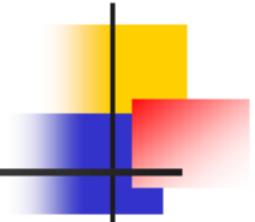


الگوریتم عقبگرد کامل

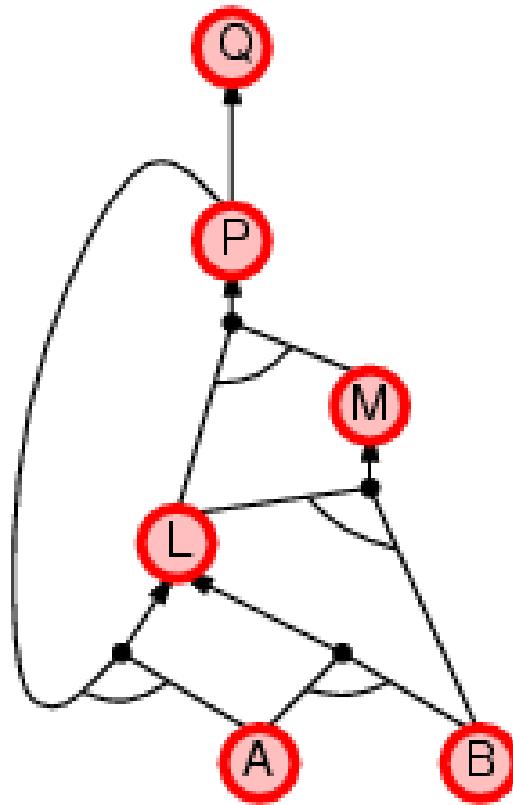


257

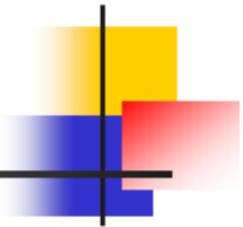
عاملهای منطقی



الگوریتم عقبگرد کامل



258



هوش مصنوعی

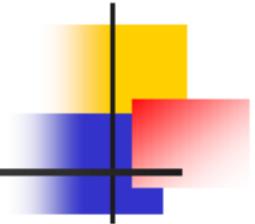
فصل هشتم

منطق رتبه اول

259

Artificial Intelligence

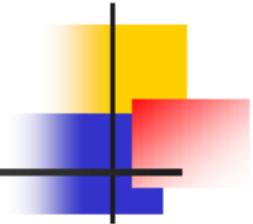
هوش مصنوعی



فهرست

- ↳ مروی بر منطق گزاره ای
- ↳ منطق رتبه اول
- ↳ انواع منطق
- ↳ نحو و معنای منطق رتبه اول
- ↳ مهندسی دانش

منطق رتبه اول



مروی بر منطق گزاره ای

ویژگیها

ماهیت اعلانی

دانش و استنتاج متمایزند و استنتاج کاملاً مستقل از دامنه است

قدرت بیان کافی برای اداره کردن اطلاعات جزئی

با استفاده از ترکیب فصلی و نقیض

قابلیت ترکیب

معنای جمله ، تابعی از معنای بخش‌های آن

معنا ، مستقل از متن است

بر خلاف زبانهای طبیعی که ، معنای جملات وابسته به متن است

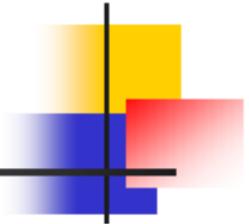
معایب

فاقد قدرت بیانی برای تشریح دقیق محیطی با اشیای مختلف

بر خلاف زبانهای طبیعی 261



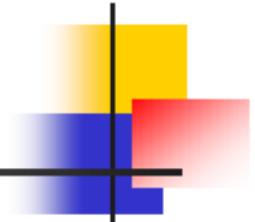
منطق رتبه اول



منطق رتبه اول

- ↳ اساس منطق گزاره ای را پذیرفته و بر اساس آن یک منطق بیانی میسازیم
- ↳ از ایده های نمایشی زبان طبیعی استفاده کرده ، از عیوب آن اجتناب میکنیم
- ↳ زبانهای طبیعی از جهان طبقه بندی زیر را دارند
 - ◀ اشیاء: افراد ، خانه ، اعداد ، رنگها ، بازیهای فوتبال ، آتش و ...
 - ◀ رابطه ها:
 - ◀ رابطه های یکانی یا خواص مثل قرمز ، گرد ، اول و ...
 - ◀ رابطه های چندتایی مثل برادر بودن ، بزرگتر بودن ، بخشی از ، مالکیت و ...
 - ◀ توابع: پدر بودن ، بهترین دوست ، یکی بیشتر از و ...
 - ◀ منطق رتبه اول توسط اشیا و رابطه ها ساخته میشود

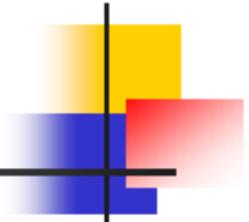
منطق رتبه اول



انواع منطق

حقيقت شناسی (اعتقادات عامل راجع به حقایق)	هستی شناسی (آنچه در جهان هست)	زبان
درست/نادرست/نامشخص	حقایق	منطق گزاره ای
درست/نادرست/نامشخص	حقایق ، اشیا ، رابطه ها	منطق رتبه اول
درست/نادرست/نامشخص	حقایق ، اشیا ، رابطه ها ، زمان	منطق موقتی
درجه ای از اعتقاد متعلق به $[0,1]$	حقایق	نظریه احتمال
در فاصله معین	حقایق با درجه ای از درستی متعلق به $[0,1]$	منطق فازی

منطق رتبه اول



نحو و معنای منطق رتبه اول

↳ نمادهای ثابت؛ اشیا را نشان میدهد. مثال: علی، ۲، رضا، ...

↳ نمادهای محمول؛ رابطه ها را نشان میدهد. مثال: براذر بودن، بزرگتر بودن از

↳ نمادهای تابع؛ توابع را نشان میدهند. مثال: تابع پای چپ (LeftLeg)

↳ متغیرها: x, y, a, b

↳ روابط منطقی: $\neg, \Rightarrow, \wedge, \vee, \Leftrightarrow$

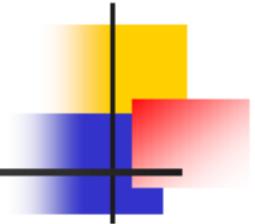
↳ تساوی: $=$

↳ سورها: \forall, \exists

264



منطق رتبه اول



جملات اتمیک

↳ هر ترم یک عبارت منطقی است که به شیء اشاره می‌کند

↖ نمادهای ثابت ترم هستند

↖ همیشه استفاده از نماد متمایز برای نامگذاری شیء آسان نیست

LeftLeg(John) ————— John پای چپ پای پادشاه

متغیر یا ثابت یا $(\text{ترم}_1, \text{ترم}_2, \dots, \text{ترم}_n)$ تابع = ترم

↳ جملات اتمیک: ترکیب ترم‌های اشیاء و محولهای روابط

$\text{ترم}_1 = \text{ترم}_2 = \dots = \text{ترم}_n$ محمول = جملات اتمیک

Married(Father(Richard), Mother(John))

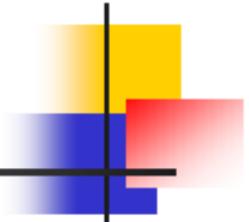
↖ مثال:

پدر ریچارد با مادر جان ازدواج کرده است

265



منطق رتبه اول



جملات پیچیده

با ترکیب جملات اتمیک و روابط منطقی میتوان جملات پیچیده تری ساخت

$$\neg S, S_1 \wedge S_2, S_1 \vee S_2, S_1 \Rightarrow S_2, S_1 \Leftrightarrow S_2$$

$\neg \text{Brother}(\text{LeftLeg}(\text{Richard}), \text{John})$

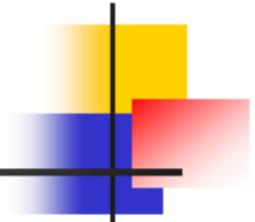
مثال:

$\text{Brother}(\text{Richard}, \text{John}) \wedge \text{Brother}(\text{John}, \text{Richard})$

$\text{King}(\text{Richard}) \vee \text{King}(\text{John})$

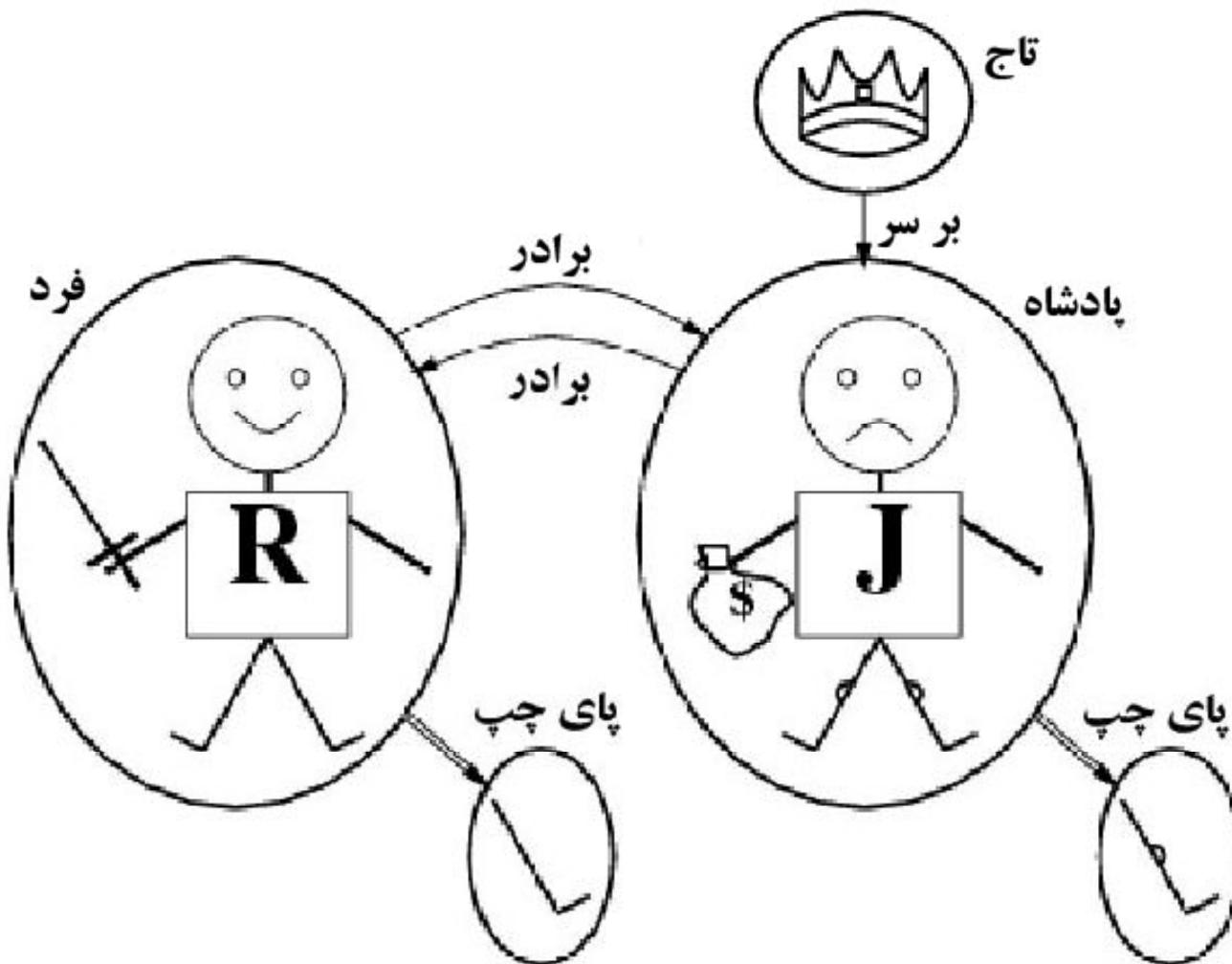
$\neg \text{King}(\text{Richard}) \Rightarrow \text{King}(\text{John})$

منطق رتبه اول

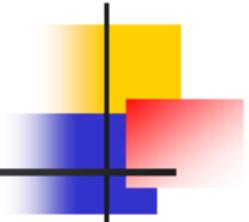


مثال

مدلی با پنج شیء ،
دو رابطه دودویی ،
سه رابطه یکانی و
یک تا یکانی به نام
پای چپ



منطق رتبه اول



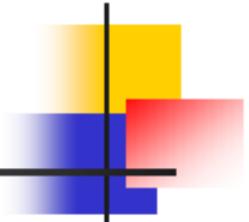
سورها

↳ کمک میکنند تا به جای شمارش اشیا از طریق نام آنها ، خواص کلکسیون اشیا را بیان کرد

↳ سور عمومی ؛ \forall "برای همه"

↳ سور وجودی ؛ \exists " وجود دارد حداقل ..."

منطق رتبه اول



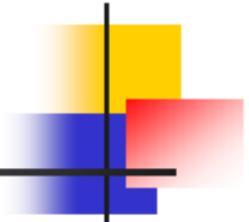
سور عمومی

\forall <جمله> <متغیرها>

$\forall x P \Leftarrow$ که در آن P یک عبارت منطقی است ، بیان میکند که P برای هر شیء X درست است

$\forall x \text{King}(x) \Rightarrow \text{Person}(x)$: \Leftarrow مثال :

منطق رتبه اول



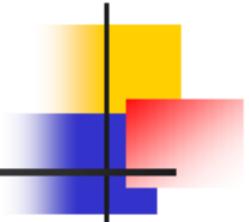
سور وجودی

\exists <جمله> <متغیرها>

که در آن P یک عبارت منطقی است ، بیان میکند که $\exists x P \Leftarrow$
حداقل برای یک شیء X درست است

$\exists x \text{Crown}(x) \wedge \text{OnHead}(x, \text{John}) \Leftarrow$ مثال :

منطق رتبه اول



خصوصیات سورها

⇒ رابط طبیعی برای کار با \forall و \wedge رابط طبیعی برای کار با \exists میباشد

استفاده از \wedge بعنوان رابط اصلی با \forall منجر به حکم قوی میشود

استفاده از \Rightarrow با \exists منجر به حکم ضعیفی میشود

$\exists y \forall x$ $\forall y$ $\forall x$ برابر است با $\forall y \exists x$ $\exists x$ برابر است با $\forall y$

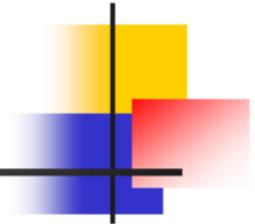
$\forall y \exists x$ $\forall y$ $\exists x$ برابر نیست با $\forall y \forall x$
 $\exists x \forall y$ Loves(x,y)

حذاقل یک نفر وجود دارد که همه چیز در جهان را دوست دارد

$\forall y \exists x$ Loves(x,y)

همه در دنیا حذاقل یک نفر را دوست دارند

منطق رتبه اول



خصوصیات سورها

↳ ”هر کسی بستنی را دوست دارد“ به معنای این است که ”هیچ کس وجود ندارد که بستنی را دوست نداشته باشد“

$$\neg \exists x \neg \text{Likes}(x, \text{IceCream}) \quad \forall x \text{ Likes}(x, \text{IceCream}) \quad \Leftrightarrow$$

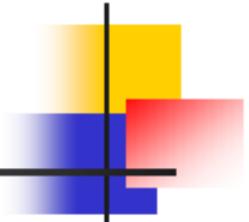
$\neg \exists x P \quad \forall x \neg P \quad \Leftrightarrow$

$\exists x \neg P \quad \neg \forall x P \quad \Leftrightarrow$

$\neg \exists x \neg P \quad \text{هم ارز} \quad \forall x P \quad \Leftrightarrow$

$\neg \forall x \neg P \quad \text{هم ارز} \quad \exists x P \quad \Leftrightarrow$

منطق رتبه اول



تساوی

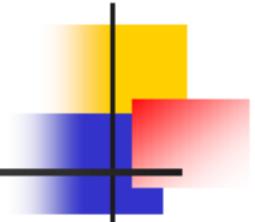
↳ با استفاده از = دو ترم به یک شیء اشاره می‌کند

↳ برای تعیین درستی جمله تساوی باید دید که آیا ارجاع‌ها به دو ترم، اشیای یکسانی‌اند یا خیر

↳ مثال: ریچارد حداقل دو برادر دارد

$\exists x, y \text{ Brother}(x, \text{Richard}) \wedge \text{Brother}(y, \text{Richard}) \wedge \neg(x=y)$

منطق رتبه اول



ادعاها و تقاضاها

↳ جملات از طریق **TELL** به پایگاه دانش اضافه می‌شوند

◀ این جملات را ادعا گویند

TELL (KB , King(John)) ■

TELL (KB , $\forall x$ King(x) => Person(x)) ■

↳ با استفاده از **ASK** تقاضاهایی را از پلیگاه دانش انجام میدهیم

◀ این پرسشها ، تقاضا یا هدف نام دارد

ASK (KB , Person(John)) ■

ASK(KB , $\exists x$ Person(x)) ■

↳ لیست جانشینی یا انقیاد

◀ لیستی از جانشینیها در صورت وجود بیش از یک پاسخ

منطق رتبه اول

دامنه خویشاوندی

↳ مادر هر فرد والد مؤنث آن فرد است

$$\forall m,c \text{ Mother}(c) = m \Leftrightarrow \text{Female}(m) \wedge \text{Parent}(m,c)$$

↳ شوهر هر فرد ، همسر مذکور آن فرد است

$$\forall w,h \text{ Husband}(h,w) \Leftrightarrow \text{Male}(h) \wedge \text{Spouse}(h,w)$$

↳ مذکر و مؤنث بودن طبقه های متمایزی هستند

$$\forall x, \text{Male}(x) \Leftrightarrow \neg \text{Female}(x)$$

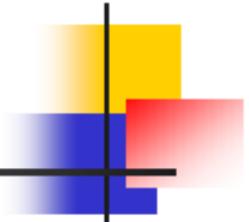
↳ والد و فرزند ، رابطه های معکوس هستند

$$\forall p,c \text{ Parent}(p,c) \Leftrightarrow \text{Child}(c,p)$$

↳ پدر بزرگ یا مادر بزرگ والدین والدین هر فرد است

$$\forall g,c \text{ Grandparent}(g,c) \Leftrightarrow \exists p \text{ Parent}(g,p) \wedge \text{Parent}(p,c)$$

منطق رتبه اول



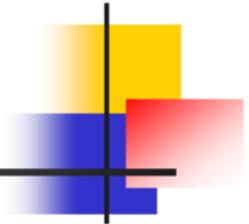
اعداد و مجموعه ها

- ↳ $\forall s \text{ Set}(s) \Leftrightarrow (s = \{\}) \vee (\exists x, s_2 \text{ Set}(s_2) \wedge s = \{x|s_2\})$
- ↳
- ↳ $\neg \exists x, s \{x|s\} = \{\}$
- ↳
- ↳ $\forall x, s \ x \in s \Leftrightarrow s = \{x|s\}$
- ↳
- ↳ $\forall x, s \ x \in s \Leftrightarrow [\exists y, s_2 \{s = \{y|s_2\} \wedge (x = y \vee x \in s_2)\}]$

276



منطق رتبه اول



مهندسی دانش

فرایند کلی ساخت پایگاه دانش که شامل مراحل ذیل میباشد:

- ◀ مشخص کردن کار
- ◀ مونتاژ دانش مربوطه
- ◀ تصمیم گیری در مورد واژه نامه محمولها ، توابع و وراثت
- ◀ کدگزاری دانش کلی در مورد دامنه
- ◀ کد گزاری توصیف نمونه مسئله خاص
- ◀ اعمال تقاضاها به رویه استنتاج و دریافت پاسخ
- ◀ اشکال زدایی پایگاه دانش

