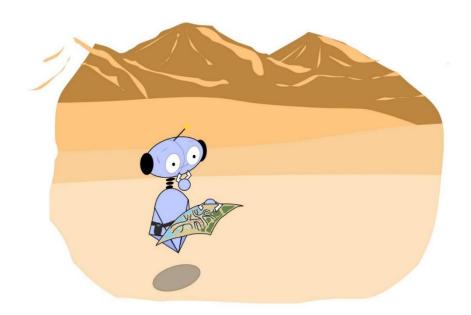
مبانی و کاربردهای هوش مصنوعی

جستجو ناآگاهانه (فصل 3.1 الی 3.4)

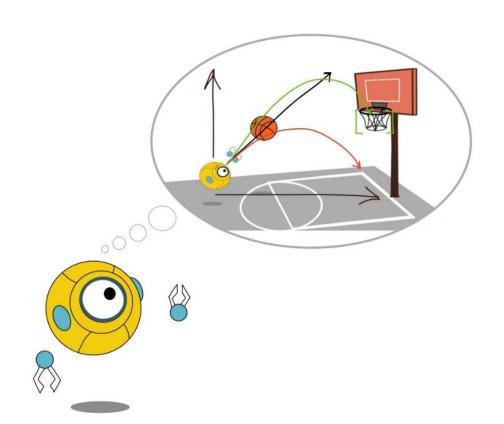


دکتر مهدی جوانمردی

دانشکده مهندسی کامپیوتر دانشگاه صنعتی امیرکبیر

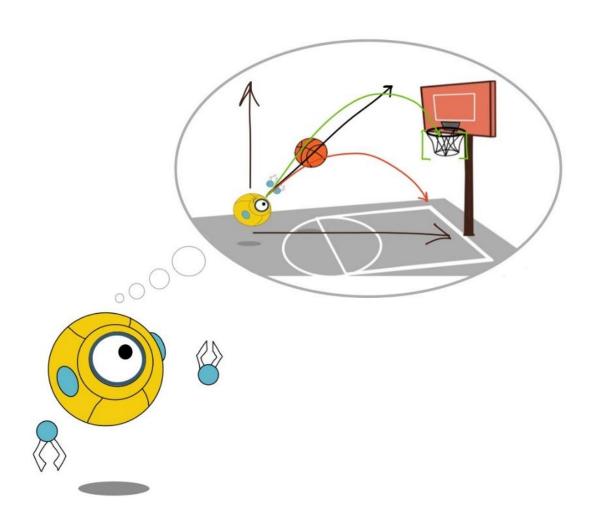


رئوس مطالب



- عاملهایی که برای آینده برنامهریزی میکنند
 - مسائل جستجو
 - روشهای جستجوی ناآگاهانه
 - جستجوی اول عمق (Depth-first search)
- (Breadth-first search) جستجوی اول سطح
- جستجوی هزینه یکنواخت (Uniform-cost search)

عاملهایی که برنامهریزی میکنند

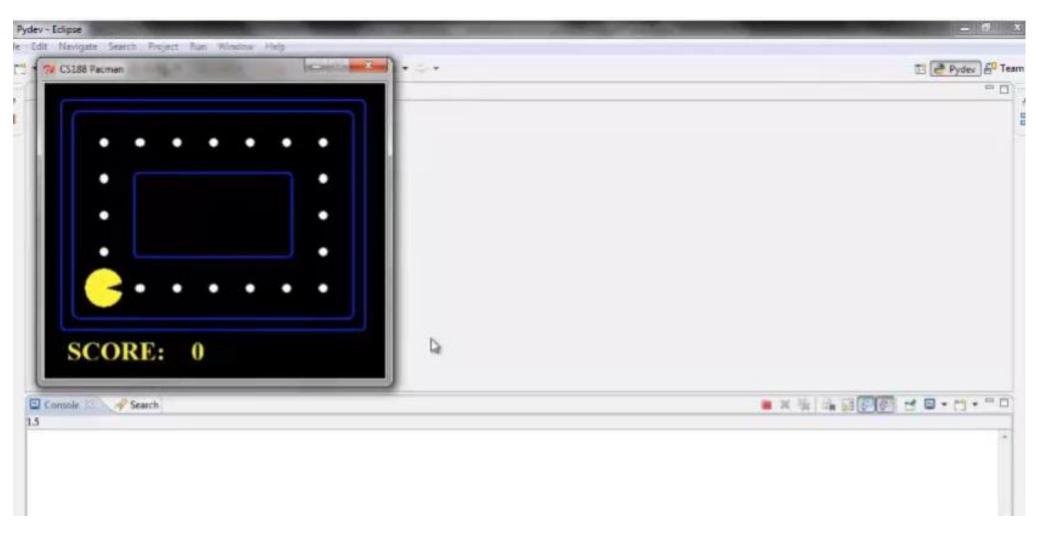


عاملهای واکنشی

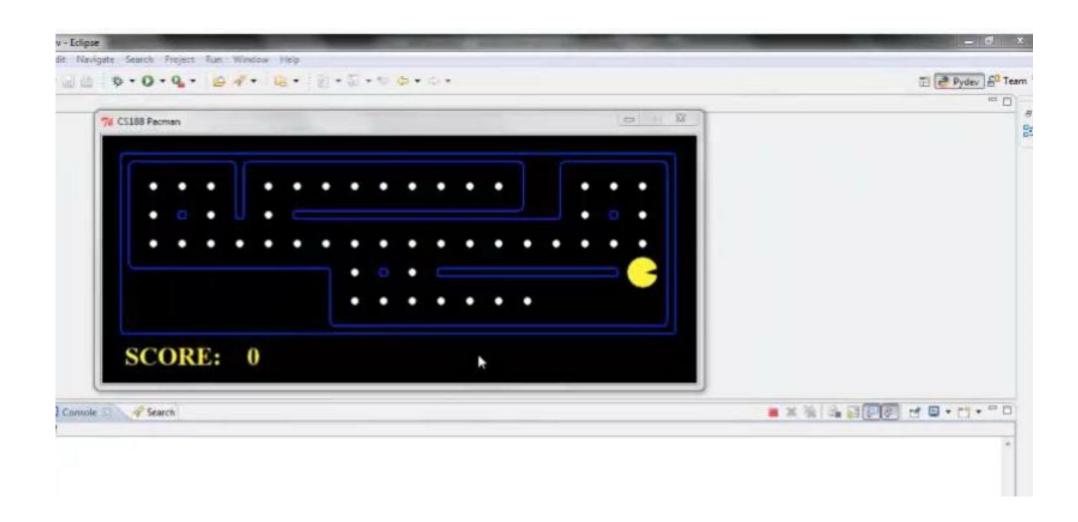
- عاملهای واکنشی
- انتخاب عمل بر اساس ادراک فعلی (و شاید حافظه)
- ممکن است حافظه داشته و یا مدلی از وضعیت فعلی جهان را نگهداری کند
 - عواقب آتی اقداماتش را در نظر نمیگیرد
 - در نظر میگیرد که جهان چگونه «هست»
 - آیا یک عامل واکنشی میتواند عقلانی (منطقی) باشد؟



ویدیوی دموی واکنشی بهینه



ویدیوی دموی واکنشی ناموفق

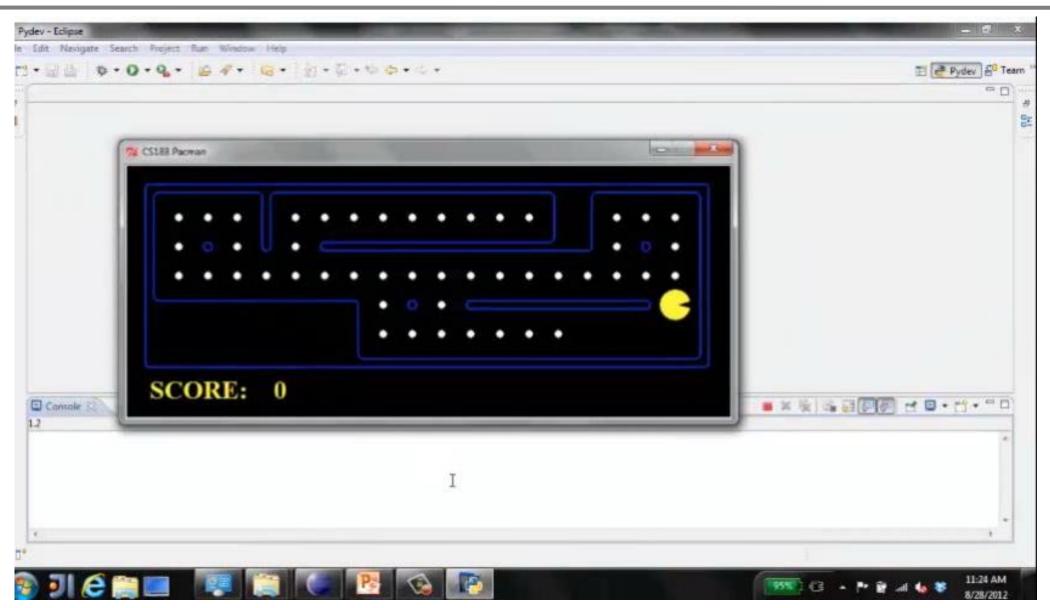


عاملهای برنامهریز

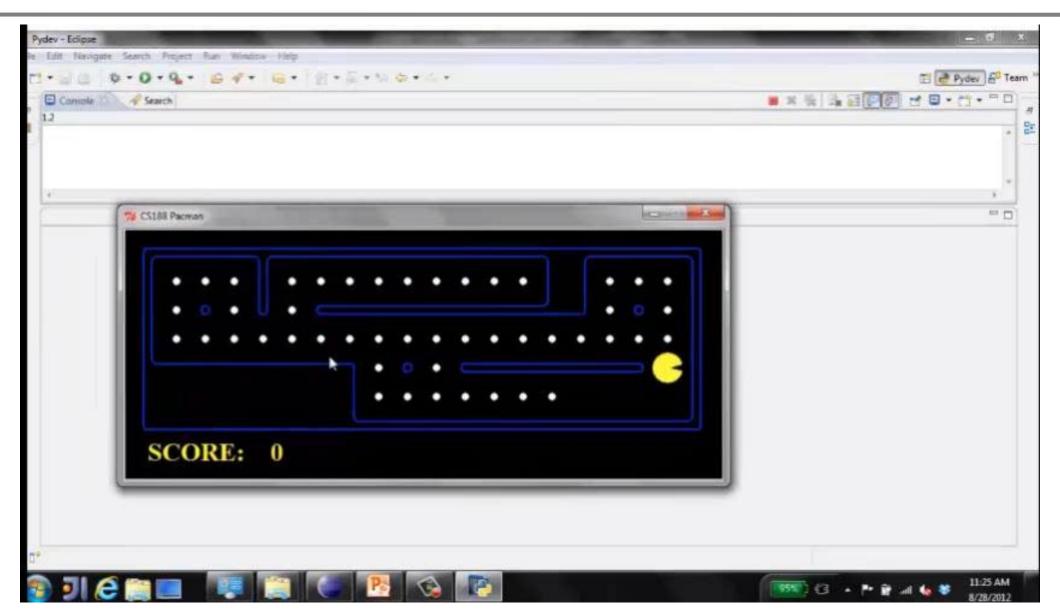
- عاملهای برنامهریز
- میپرسد "چه خواهد شد اگر (What if)"
- تصمیم گیری بر اساس پیامدهای (فرضی) اقدامات
- باید مدلی از چگونگی تکامل جهان در واکنش به اعمال داشته باشد
 - باید «هدف» را بصورت صریح فرموله کند (آزمون)
 - در نظر میگیرد که جهان «چگونه خواهد بود» اگر...
- برنامهریزی بهینه (optimal) در مقابل برنامه ریزی کامل (complete)
 - برنامهریزی (planning) در مقابل برنامه ریزی مجدد (replanning)



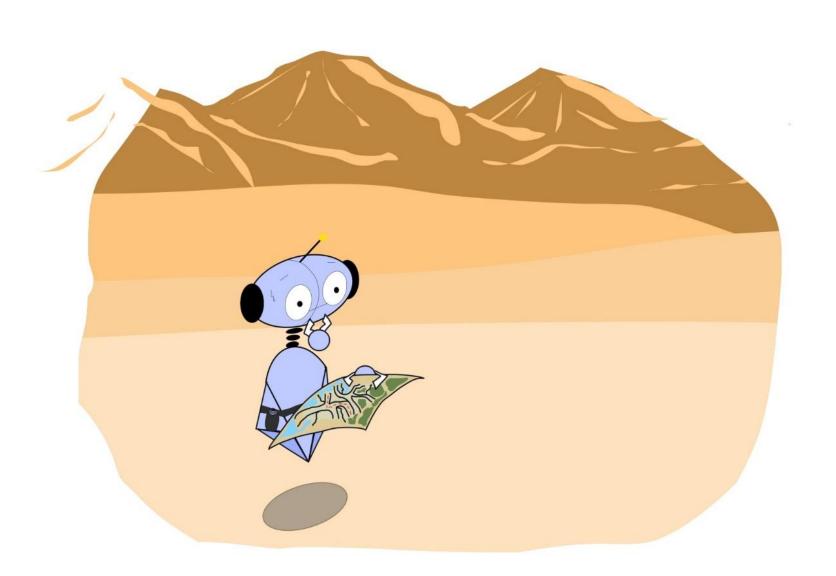
ویدیوی دموی پکمن برنامهریزی مجدد



ویدیوی دموی پکمن مغز متفکر



مسئله جستجو



مسائل جستجو (Search problems)

- یک مسالهی جستجو شامل موارد زیر است:
- فضای حالت (state space)





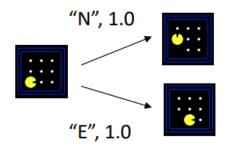








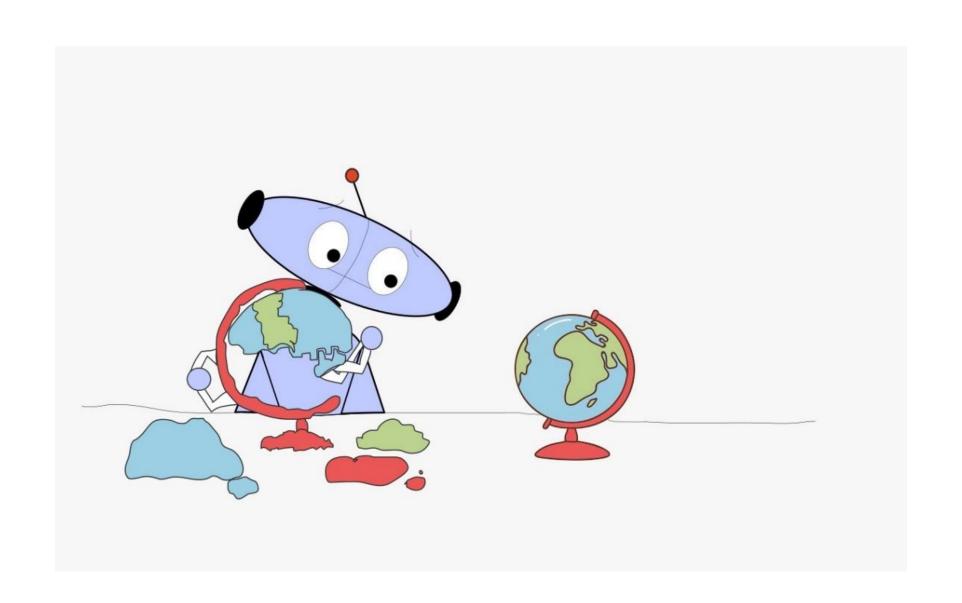




• تابع پسین (successor function)، (با اقدامات و هزینهها)

- حالت شروع و آزمون هدف
- یک راه حل (solution) مجموعهای از اقدامات (برنامهریزی) است که حالت شروع را به حالت هدف تبدیل میکند

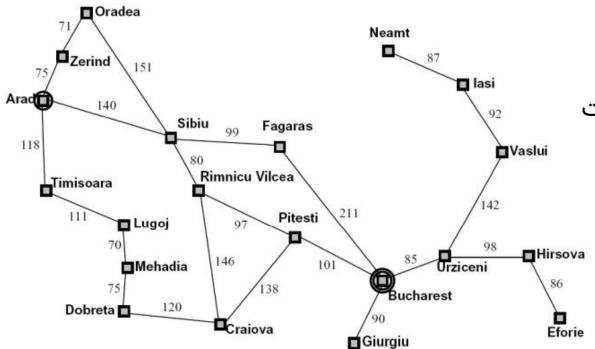
مسائل جستجو مبتنی بر مدل هستند



مثال: مسافرت در رومانی

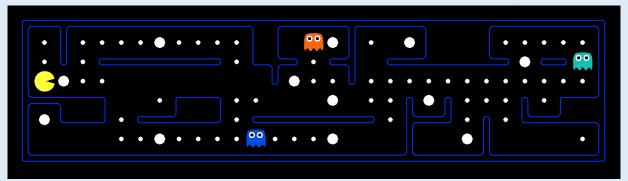


- شهرها
 - تابع پسین
- جادهها: به شهر مجاور بروید با هزینه = مسافت
 - حالت شروع
 - شهر آراد
 - تست هدف
 - آیا حالت == بخارست است؟
 - راه حل؟



فضای حالت چیست؟

حالت جهان (world state) شامل همهی جزئیات محیط است

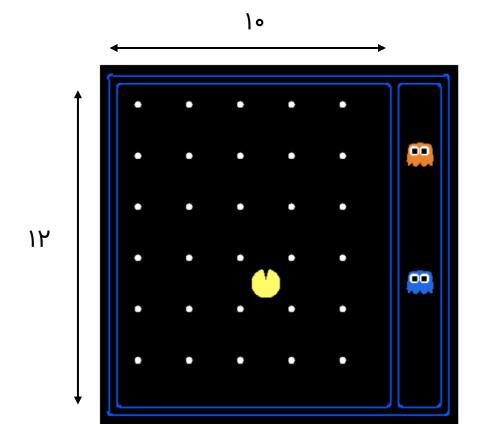


حالت جستجو (search state) فقط جزئیات مورد نیاز برای برنامهریزی را نگه میدارد (انتزاع)

- مساله: مسیریابی
- حالات: مكان (X, Y)
- اقدامات: شمال، جنوب، شرق، غرب
- تابع پسین: فقط مکان به روزرسانی شود
 - آزمون هدف: پایان = (x,y) باشد

- مساله: خوردن همه نقطهها
- حالات: ((X, Y))، حالت بولى نقطهها}
- اقدامات: شمال، جنوب، شرق، غرب
- تابع پسین: بروزرسانی مکان و شاید بولی یک نقطه
 - آزمون هدف: false بودن بولی همه نقاط

اندازهی فضای حالت

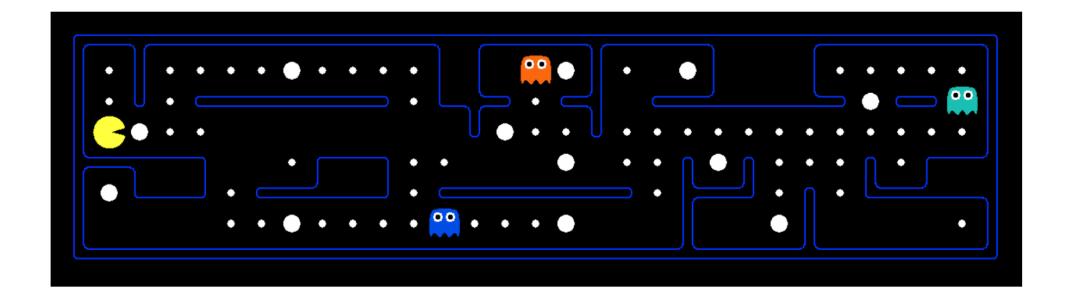


- حالت جهان:
- مکانهای عامل: ۱۲۰
 - تعداد غذا: ۳۰
 - مکان روحها: ۱۲
- جهت عامل: شمال، جنوب، شرق، غرب
 - چه تعداد حالت؟
 - - حالتهای مسیریابی؟
 - حالتهای خوردن همه نقطهها؟

140

15

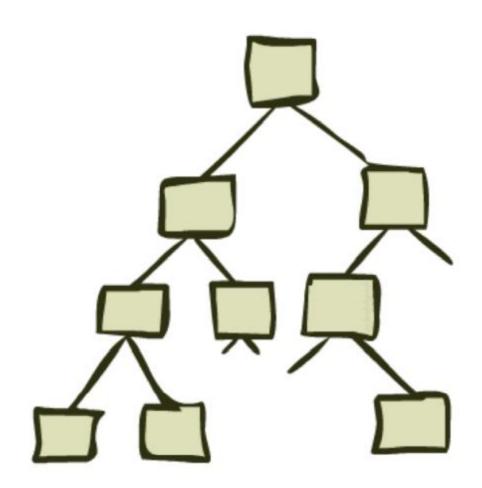
آزمونک: گذرگاه امن



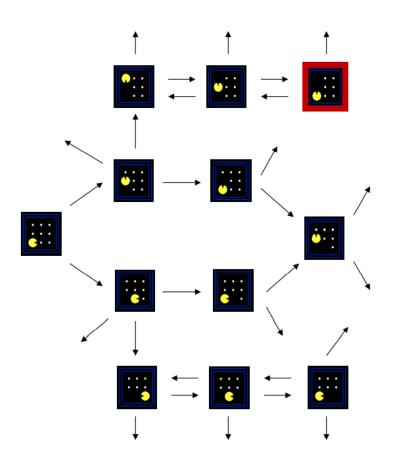
- مساله: تمام نقاط را بخورید در حالی که ارواح را همیشه ترساندهاید.
 - فضای حالت باید چه چیزی را مشخص کند؟

(موقعیت عامل، بولیهای نقطهای، بولیهای قرص قدرت، زمان ترس باقیمانده)

گراف فضای حالات و درخت جستجو

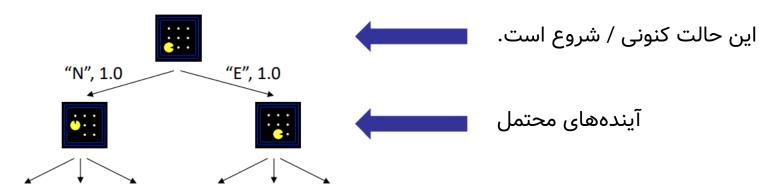


گراف فضای حالت



- گراف فضای حالت: نمایش ریاضیاتی یک مسئله جستجو
- گرهها پیکربندی جهان را نشان میدهند (خلاصهشده)
 - يالها نشان دهنده پسينها هستند (نتايج اعمال)
- آزمون هدف مجموعه ای از گرههای هدف است (شاید فقط یک گره باشد)
 - در گراف فضای حالت، هر حالت فقط یک بار رخ میدهد!
 - ما به ندرت میتوانیم این نمودار را کامل در حافظه بسازیم (خیلی بزرگ است)، اما این یک ایده قابل استفاده است.
- در گراف جستجو با انتخاب یک گره نمیتوان مسیر دستیابی یکتا از گره ریشه به آن گره را تعیین کرد ₁₈

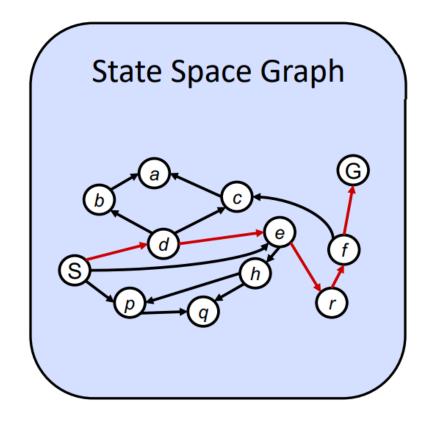
درختهای جستجو



• درخت جستجو:

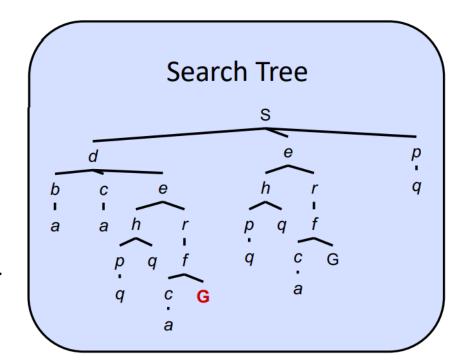
- درخت «چه میشد اگر(what if)» از برنامهها و نتایج آنها
 - حالت شروع گره ریشه است
 - فرزندان نشاندهنده پسینها
- گرهها حالتها را نشان میدهند، اما مطابق با برنامههایی هستند که به آن حالتها دست مییابند
- برای اکثر مسائل، ما هرگز نمیتوانیم کل درخت را بسازیم (حتی از گراف جستجو هم بزرگتر است!)

گراف فضای حالت در مقابل درختهای جستجو



هر گره در درخت جستجو یک مسیر کامل در نمودار فضای حالت است.

ما هر دو را بنا به تقاضا و تا حد امکان کوچکتر میسازیم.

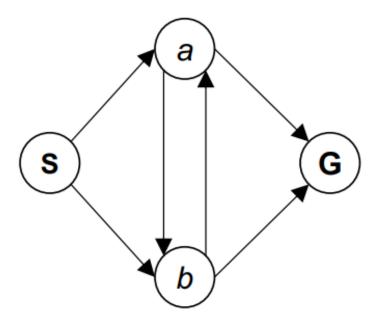


گراف فضای حالت در مقابل درختهای جستجو

اندازه درخت جستجو چقدر است؟ (با فرض شروع از حالت S)

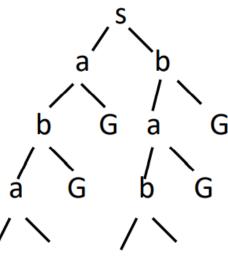


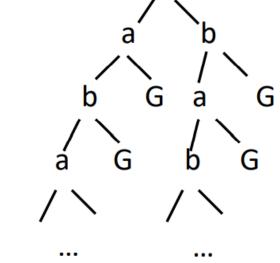
این گراف 4 حالته را در نظر بگیرید.



گراف فضای حالت در مقابل درختهای جستجو

این گراف 4 حالته را در نظر

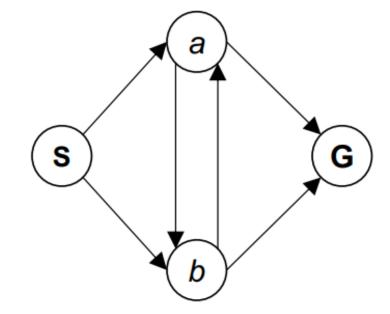




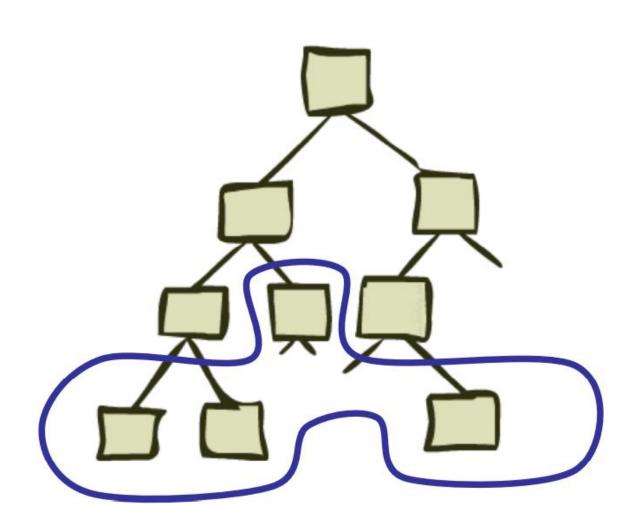


اندازه درخت جستجو چقدر است؟

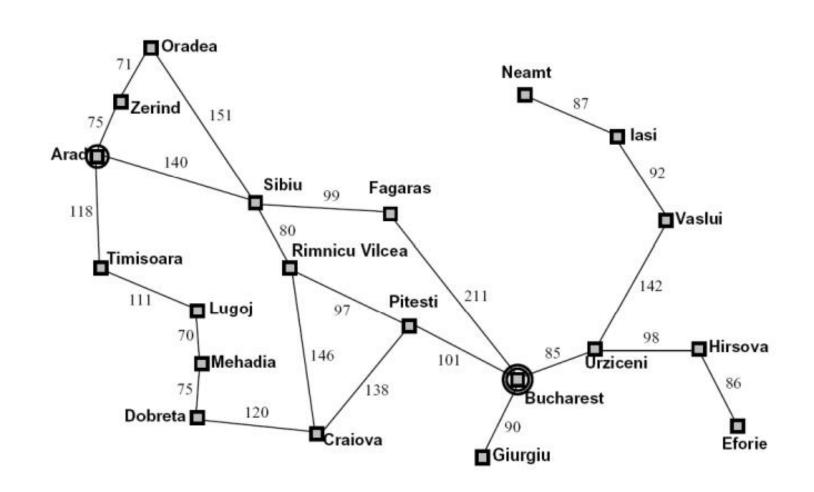
(با فرض شروع از حالت ۵)



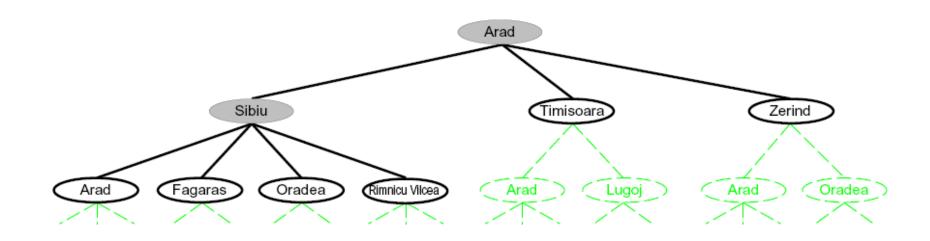
جستجوی درختی



مثال جستجو: روماني



جستجو با درخت جستجو



• جستجو:

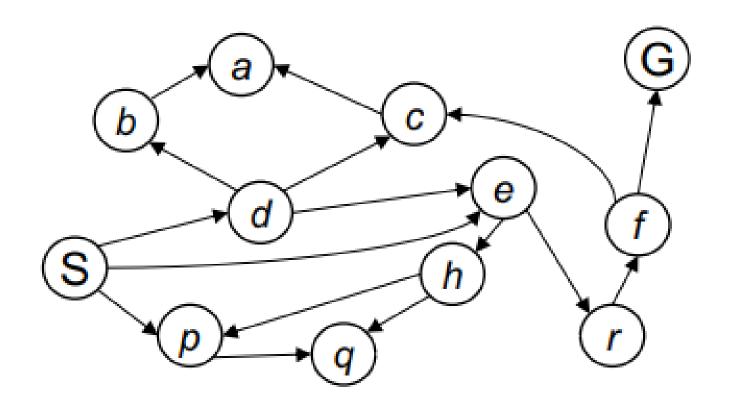
- بسط برنامهریزیهای بالقوه (گرههای درخت)
- لیست حاشیه (fringe) از برنامهریزیهای جزئی در دست بررسی را در حافظه نگهدارید
 - سعی کنید تا حد امکان تعداد کمتری از گرههای درختی را بسط دهید

حستجو با درخت جستجو

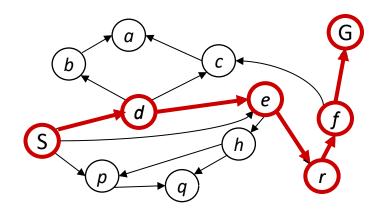
```
function TREE-SEARCH(problem, strategy) returns a solution, or failure
initialize the search tree using the initial state of problem
loop do
     if there are no candidates for expansion then\ return failure
     choose a leaf node for expansion according to strategy
     if the node contains a goal state then return the corresponding solution
     else expand the node and add the resulting nodes to the search tree
end
```

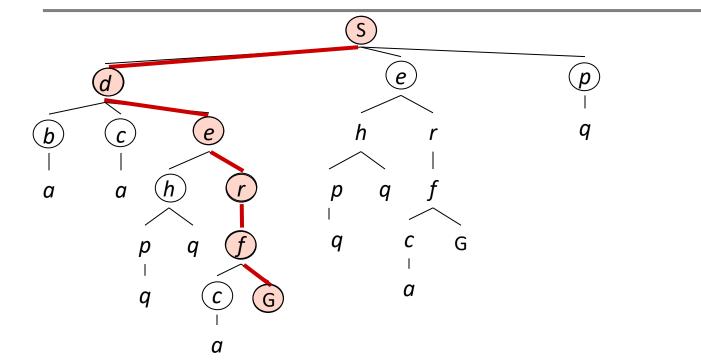
- ایدههای مهم:لیست حاشیه
- بسط دهی (expansion)
- استراتژی بسط دهی (strategy)
- سوال اصلی: کدام گرههای لیست حاشیه را بسط (expand) دهیم؟

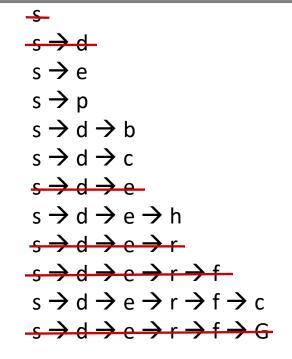
مثال: جستجو درختی



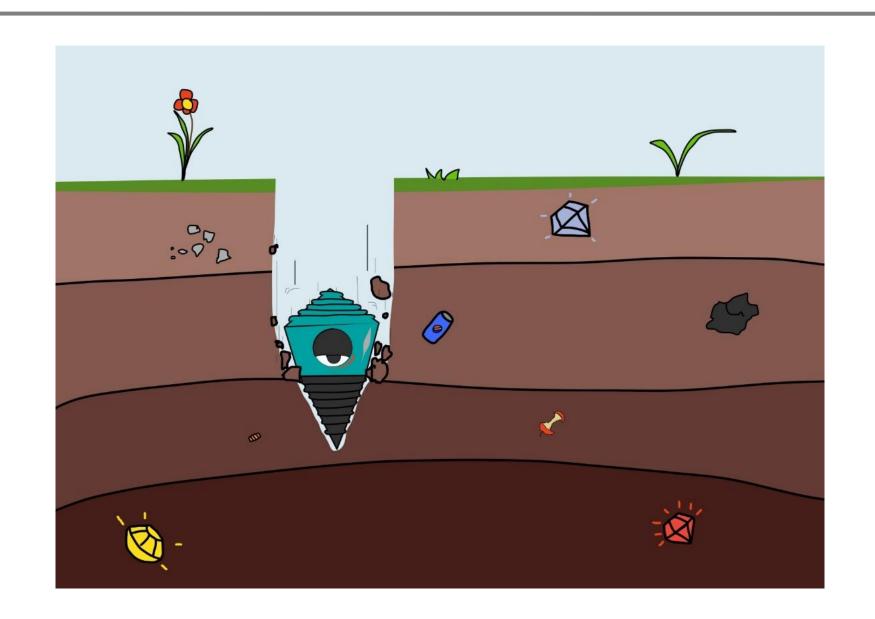
مثال: جستجو درختی



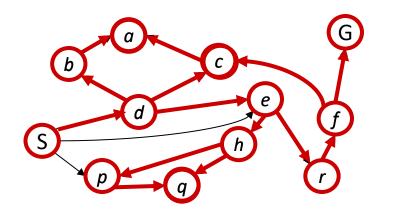




جستجوی اول عمق (DFS)

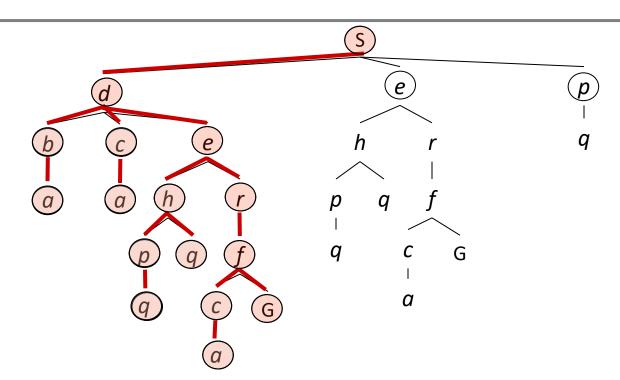


جستجوی اول عمق (DFS)

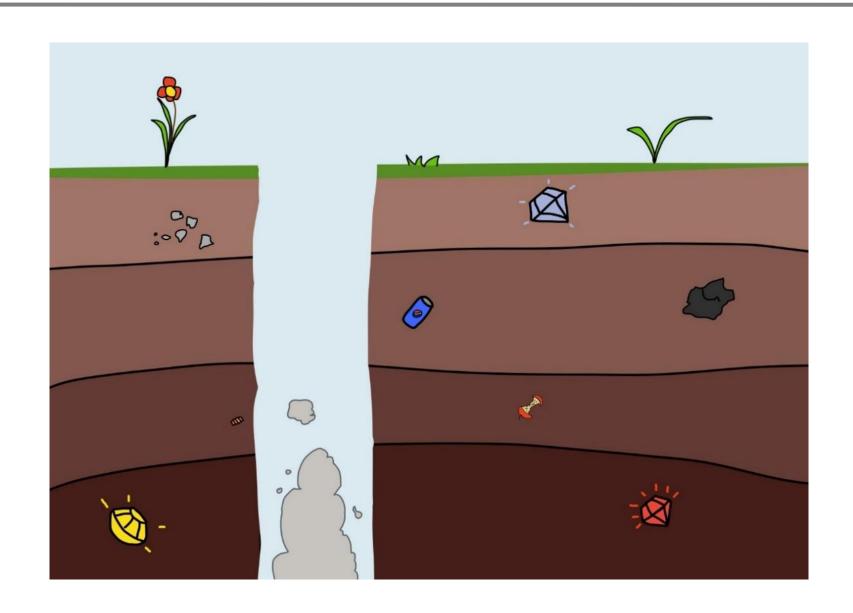


استراتژی: ابتدا عمیقترین گره را بسط دهید.

> پیادهسازی: Fringe یک پشته LIFO است.

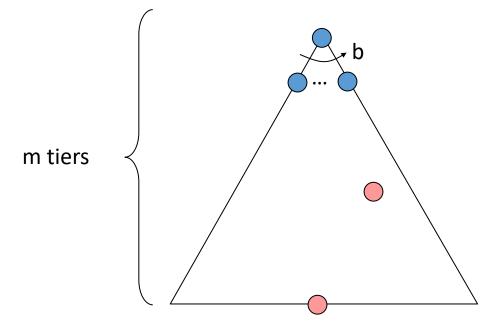


ویژگیهای الگوریتم جستجو



ويژگىهاى الگوريتم جستجو

- کامل بودن (complete): تضمین میکند که اگر راه حلی وجود داشته باشد آنرا پیدا کند.
 - بهینه (optimal): تضمین میکند که مسیر با کمترین هزینه را پیدا کند.
 - پیچیدگی زمانی؟
 - پیچیدگی فضا؟
 - کاریکاتور درخت جستجو:
 - b ضریب انشعاب
 - m حداكثر عمق
 - راه حلها در اعماق مختلف
 - تعداد گرهها در کل درخت:
 - $1 + b + b^2 + \dots b^m = O(b^m)$ •



1 node

b nodes

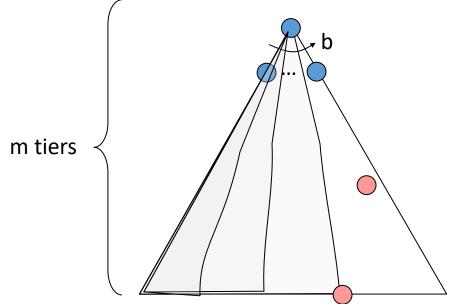
b² nodes

b^m nodes

ویژگیهای جستجوی اول عمق (DFS)

DFS چه گرههایی را بسط میدهد؟

- برخی از پیشوندهای سمت چپ درخت • میتواند کل درخت را پیمایش کند (به شرط عمق محدود)
 - اگر m متناهی باشد، جستجو (O(b^m) زمان میبرد
 - ليست حاشيه چه اندازه فضا اشغال ميكند؟
 - فقط گرههای خواهربرادر (siblings) در مسیر ریشهی
 - آیا کامل است؟
 - m مىتواند بينهايت باشد، بنابراين فقط در صورتی که از دورها جلوگیری کنیم (در ادامه بیشتر توضیح داده میشود)
 - آیا بهینه است؟
- خیر، بدون در نظر گرفتن عمق یا هزینه، "سمت چپ ترین" راه حل را پیدا میکند

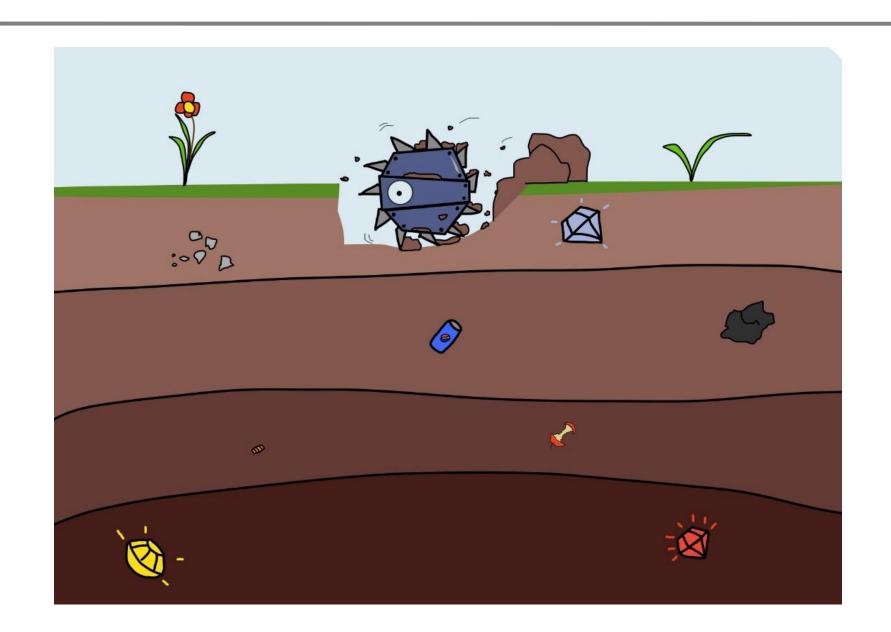


1 node b nodes

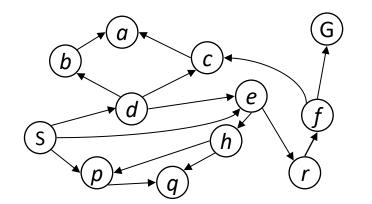
b² nodes

b^m nodes

جستجوی اول سطح (BFS)

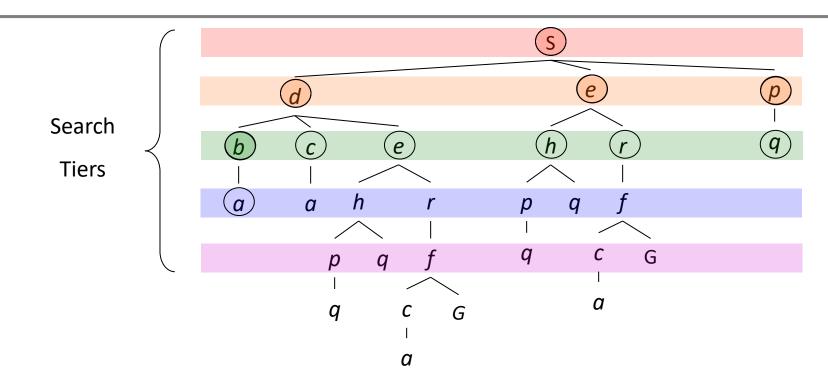


جستجوی اول سطح (BFS)

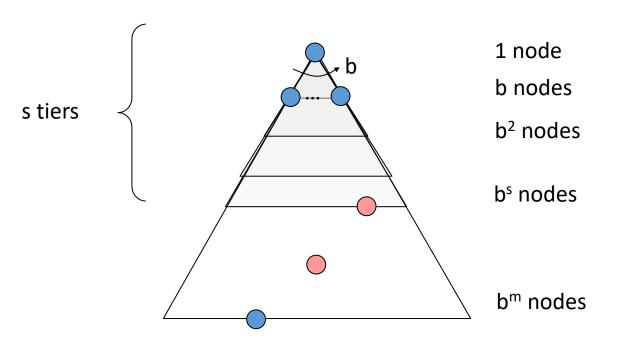


استراتژی: ابتدا کم عمقترین گره را بسط دهید.

> پیادهسازی: Fringe یک صف FIFO است.

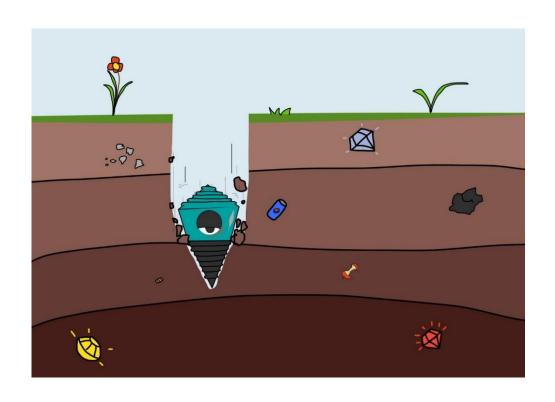


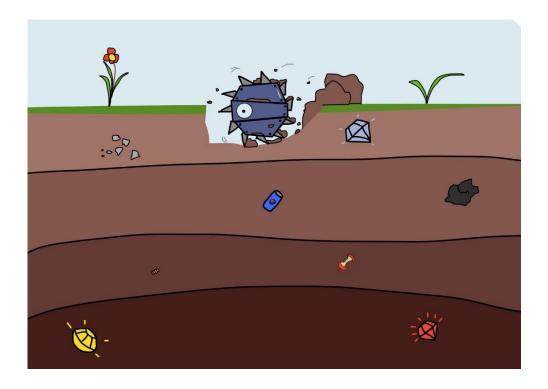
ویژگیهای جستجوی اول سطح (BFS)



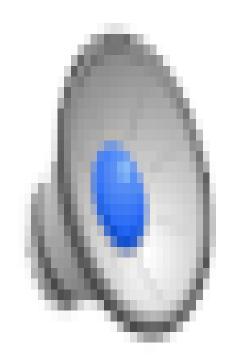
- BFSچه گرههایی را بسط میدهد؟
- تمام گرههای بالاتر از سطحیترین راهحل را پردازش میکند
- فرض کنید کم عمق ترین راه حل در عمق S باشد
 - جستجو (O(b^s زمان میبرد
 - ليست حاشيه چه اندازه فضا اشغال ميكند؟
- تقریبا آخرین ردیف در بر میگیرد، بنابراین (O(b^s
 - آیا کامل است؟
 - اگر راهحلی وجود داشته باشد s باید محدود باشد، بنابراین بله!
 - آیا بهینه است؟
- فقط در صورتی که هزینهها همه 1 باشد (در آینده بیشتر در مورد هزینهها صحبت میشود)

تقابل DFS و BFS

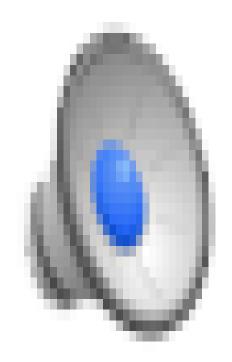




ویدیوی Demo Maze Water DFS/BFS(قسمت اول)

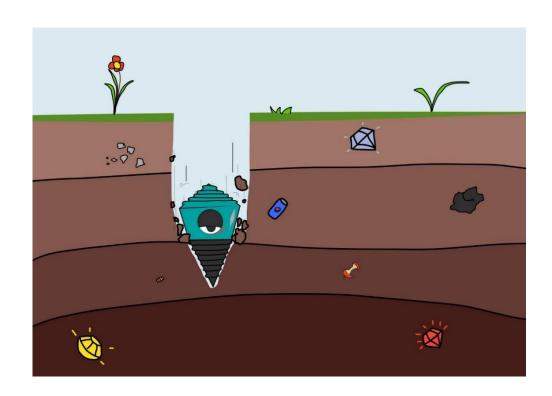


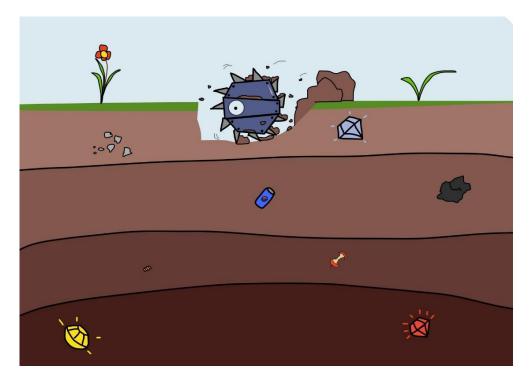
ویدیوی Demo Maze Water DFS/BFS(قسمت دوم)



آزمونک: تقابل DFS و BFS

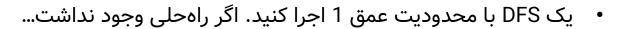
- چه زمانی BFS بهتر از DFS عمل میکند؟
- چه زمانی DFS بهتر از BFS عمل میکند؟





عمیقسازی تکرارشونده (iterative deepening)





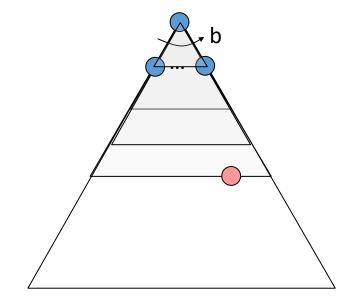


• یک DFS با محدودیت عمق 3 و ...

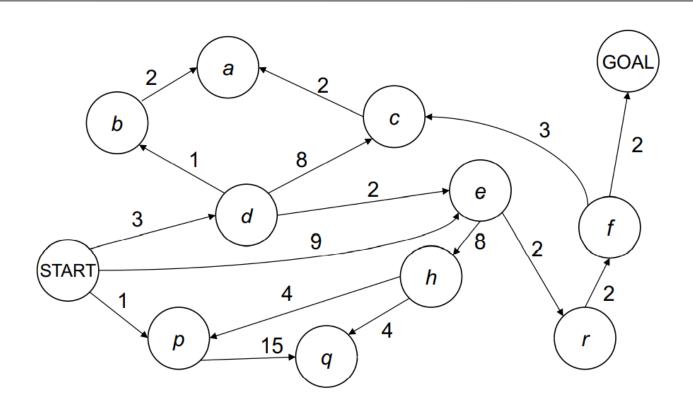


به طور کلی بیشترین کار در جستجوی پایین ترین سطح اتفاق میافتد،

بنابراین خیلی بد نیست!



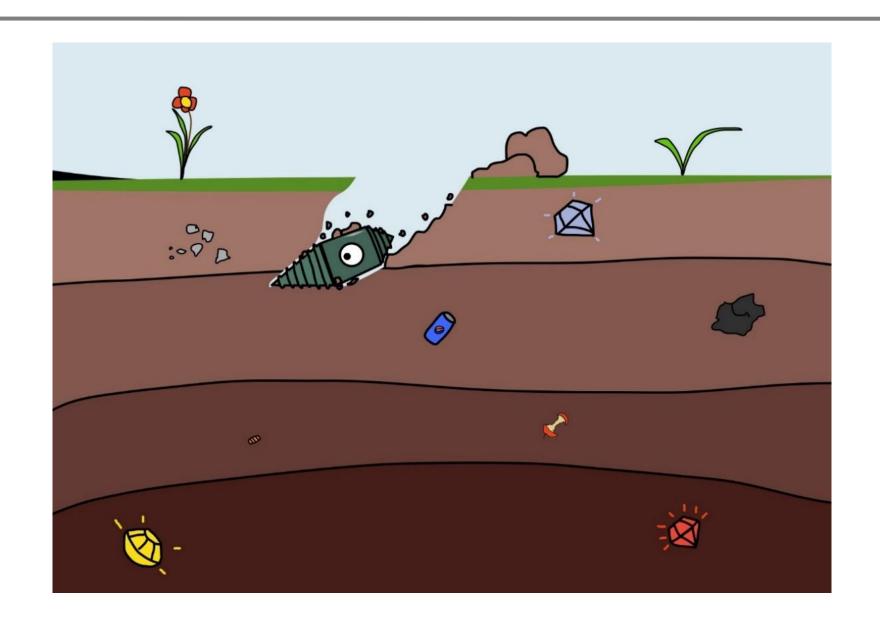
جستجوی حساس به هزینه



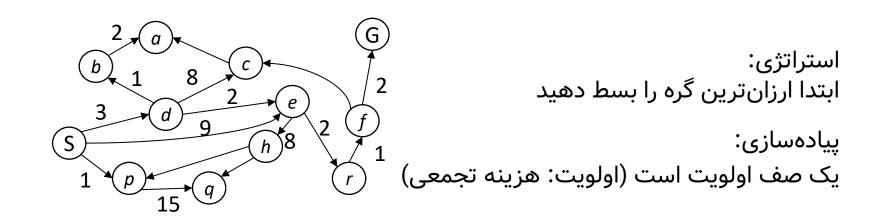
BFS کوتاه ترین مسیر را از نظر تعداد اعمال پیدا میکند.

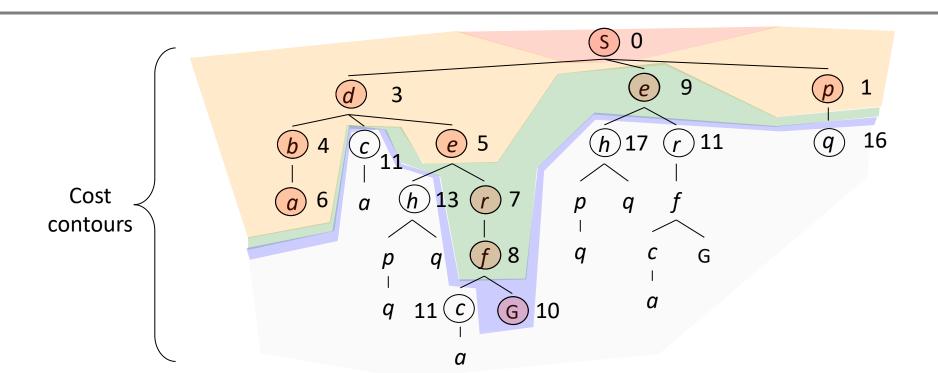
کمترین هزینه را پیدا نمیکند. اکنون الگوریتم مشابهی را پوشش میدهیم که مسیر کم هزینه را پیدا میکند.

جستجوی هزینه یکنواخت (UCS)



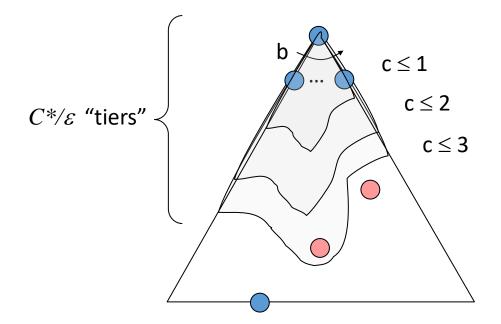
جستجوى هزينه يكنواخت



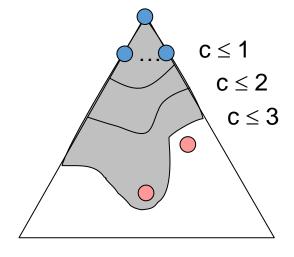


ویژگیهای جستجوی هزینه یکنواخت (UCS)

- UCS چه گرههایی را بسط میدهد؟
- تمام گرههایی که هزینهای کمتر از ارزانترین راهحل دارند را پردازش میکند!
- اگر آن هزینه راه حل بهینه *C و حداقل هزینه کمان ε باشد، «عمق مؤثر» تقریباً C*/ε است.
 - جستجو ((b^(C*/ε)) زمان میبرد (تعداد گرههای بسط یافته)
 (به صورت نمایی در عمق موثر)
 - ليست حاشيه چه اندازه فضا اشغال ميكند؟
 - تقریبا آخرین ردیف را در لیست حاشیه دارد، بنابراین ((C*/ε))
 - آیا کامل است؟
 - با فرض اینکه بهترین راه حل دارای هزینه محدود است و حداقل هزینه قوس مثبت است، بله!
 - آیا بهینه است؟
 - بله! (اثبات در اسلاید بعدی از طریق *A)



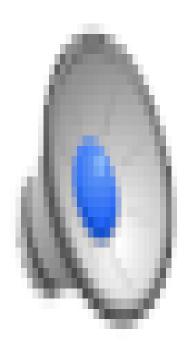
نكات جستجوى هزينه يكنواخت



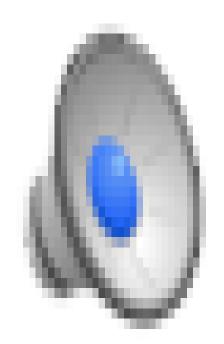
Start Goal

- به یاد داشته باشید: UCS خطوط افزایش هزینه را کاوش میکند
- تمام گرههایی که هزینهای کمتر از ارزانترین راهحل دارند را پردازش میکند!
 - حسن: UCS كامل و بهينه است
 - عيب:
 - گزینهها را در هر جهت بررسی میکند
 - اطلاعاتی در مورد مکان هدف در نظر نمیگیرد
 - به زودی این مشکل را برطرف میکنیم!

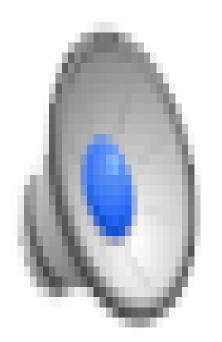
ویدیوی Demo Empty UCS



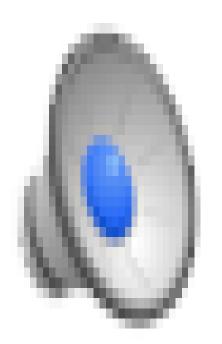
ویدیوی Deep/Shallow Water --- DFS, BFS با CS؟(قسمت اول) Deep/Shallow Water



ویدیوی Demo Maze با Demo Maze با Demo Maze یا CS؟(قسمت دوم)

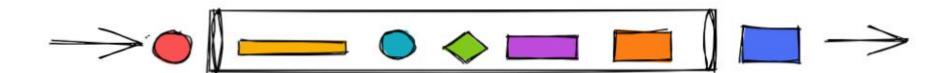


ویدیوی Demo Maze با Demo Maze با Demo Maze با Demo Maze



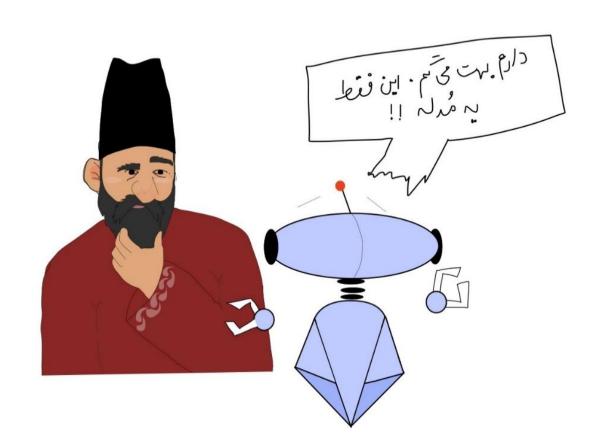
یک صف

- همه این الگوریتمهای جستجو به جز در استراتژیهای کاوش لیست حاشیه یکسان هستند
- از نظر مفهومی، تمام لیست حاشیهها صفهای اولویت هستند. (مثلا مجموعهای از گرهها با اولویتهای پیوست شده)
- عملاً، برای DFS و BFS، میتوانید با استفاده از پشتهها و صفها، از سربار (log(n از یک صف اولویت واقعی اجتناب کنید



جستجو و مدل

- جستجو بر روی مدلهای جهان عمل میکند و نه خود جهان!!
- عامل در واقع تمام برنامهریزیها را در دنیای واقعی امتحان نمیکند!
 - برنامهریزی همه در "شبیهسازی" است
 - جستجوی شما تنها به اندازه مدل شما خوب است...



جستجو به خطا رفت؟

