بسمه تعالى

هوش مصنوعی حل مسئله – ۵ نیمسال اول ۱۴۰۳-۱۴۰۳

د کتر مازیار پالهنگ آزمایشگاه هوش مصنوعی دانشکدهٔ مهندسی برق و کامپیوتر دانشگاه صنعتی اصفهان

یادآوری

- بررسی جستجوهای ناآگاهانه
- جستجوی عرض نخست، جستجوی هزینه یکنواخت
- جستجوی عمق نخست، جستجوی عقبگرد (در نظر گرفتن فقط یکی از فرزندان در هر سطح)
 - جستجوی عمق محدود شده، جستجوی عمیق ساز تکراری
 - چستجوی دو طرفه

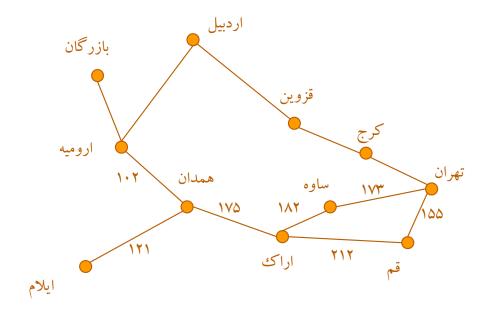
جستجوى آگاهانه

- در چه محلی می توان دانش اضافه را استفاده نمود؟
 - در هنگام بسط رئوس
- بررسی این که چه رئوسی بر رئوس دیگر جهت بسط داده شدن بر تری دارند.
 - استفاده از یک تابع ارزیابی
 - جستجوی بهترین نخست

جستجوى بهترين نخست حريصانه

- f(n) = h(n)
- ا تخمین هزینه ارزانترین مسیر تا یک حالت هدف
 - h(n)=0 اگر n هدف است n=0
- رأسی را بسط می دهد که فکر می کند به هدف نزدیکتر است به امید زود تر رسیدن به جواب

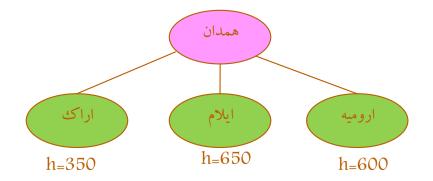
مازيار پالهنگ

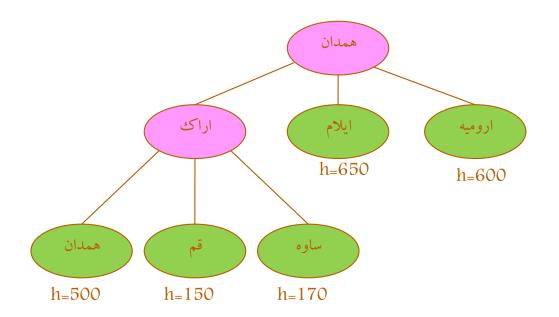


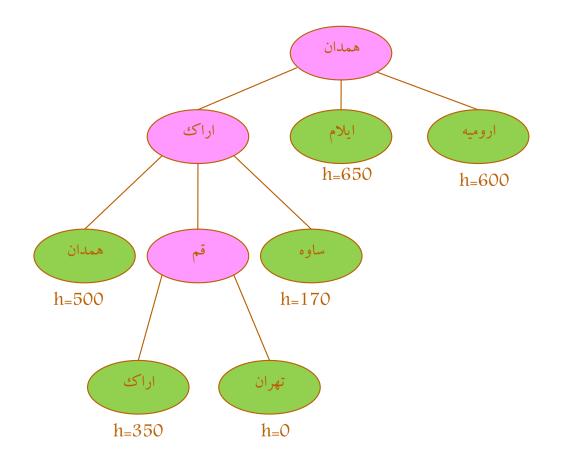
مسافت خط مستقيم	
۵۰۰	همدان
•	تهران
9	اروميه
90.	ايلام
۳۵۰	اراك
10.	قم
۸٧٠	اردبيل
9	بازرگان
1 1 .	ساوه

مقادير مسافتها واقعى نيستند







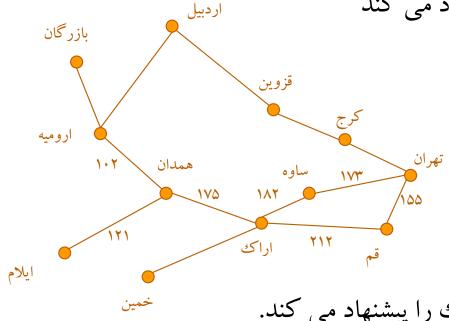


9 مازيار پالهنگ

وفتن از اراک به ایلام را در نظر بگیرید.

مكاشفه خمين را پيشنهاد مي كند

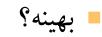
ولى بن بست است.



بسط خمین دوباره اراک را پیشنهاد می کند.

اگر مراقب حالات تكرارى نباشيم در حلقهٔ بى نهايت مى افتيم. (مثلاً بين اراك و خمين)

خواص



11

■ نه، مسیر ساوه بهتر است.

مسافت خط مستقيم	
۵۰۰	همدان
•	تهران
9	اروميه
90.	ايلام
۳۵.	اراك
10.	قم
۸٧٠	اردبيل
9	بازرگان
17.	ساوه

اردبیل بازرگان	
	ت. قزوين
اروميه	کرج کرج تهران
ان ممدان ۱۰۲ ۱۷۵	۱۸۲ ساوه ۱۸۲
171	قم ۲۱۲ اراک
ايلام	

هوش مصنوعی مازیار پالهنگ

خواص

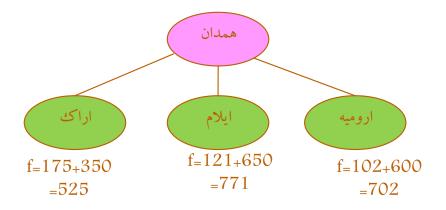
- بهينه؟
- نه، مسیر ساوه بهتر است.
 - كامل؟
- به علت مشكلات گفته شده در فضای حالت نامحدود كامل نیست.
 - مثل هنگامی که b محدود نباشد.
 - وفتاری همانند عمق نخست
- پیچیدگی زمان و حافظه در بدترین حالت $O(b^m)$ (حالت درختی)
 - M حداکثر عمق فضای جستجو
 - در حالت گرافی O(V) (V تعداد رئوس گراف)

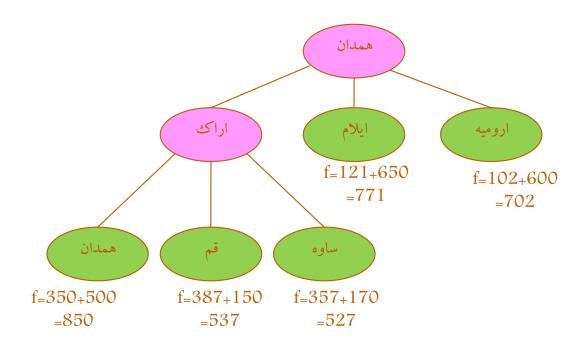
جستجوی * A

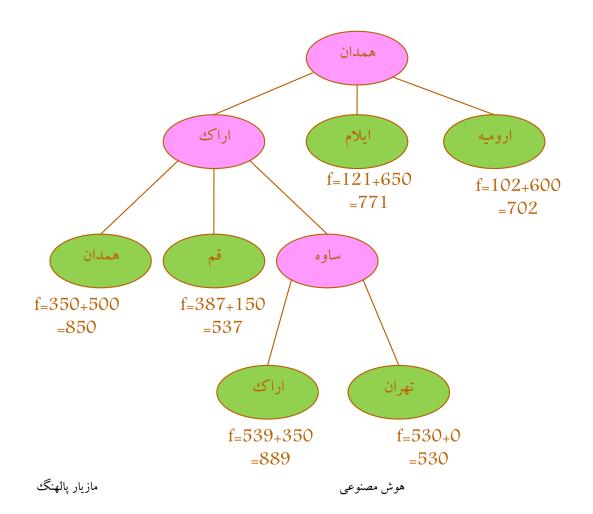
- f(n)=g(n)+h(n)
- هزینهٔ تخمینی ارزانترین حل از طریق ۱۱
- به شرط قابل پذیرش بودن h هم کامل هم بهینه 👤
- ا قابل پذیرش است اگر هزینهٔ رسیدن به هدف را هیچگاه بیش تخمین نزند.
 - مسافت خط مستقیم قابل پذیرش است.

مازيار يالهنگ

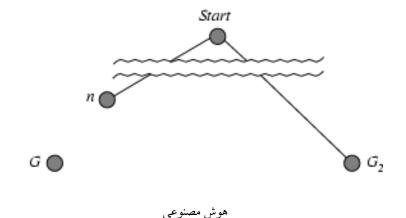








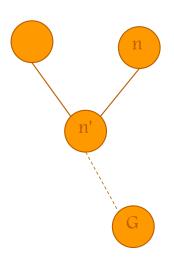
- قضیه: اگر h قابل پذیرش باشد، A^* با جستجوی در ختی بهینه است.
 - ا فرض G_2 یک هدف زیربهینه و در frontier قرار دارد.
 - فرض n نیز در frontier قرار داشته و در مسیر بهینه است.



مازيار يالهنگ

18

- فرض * C هزينهٔ بهينه باشد.
- $f(G_2)=g(G_2)+h(G_2)=g(G_2)>C*$
 - $f(n)=g(n)+h(n)\leq =C^*$
- بنابر این n زود تر از G_2 انتخاب خواهد شد.

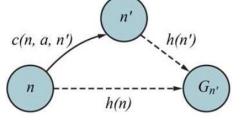


- $f(n^2) < f(n)$ چه اتفاقی می افتد اگر f(n) < f(n) ؟
- فرض h قابل پذیرش باشد، n قبلاً دیده شده و مسیر بهینه از طریق n و n باشد.
 - جستجوی درختی مشکلی ندارد
- = چون بعداً f(n) کمتر شده و انتخاب خواهد شد.
- جستجوی گرافی مسیر بهینه را از دست می دهد
- چون 'n به مجموعهٔ بازدید شده منتقل می شود.

- دو راه حل:
- با توجه به مقدار f جایگزینی انجام شود. (اگر $f(n^2)$ جدید کمتر است از لیست بازدید شدگان خارج شود.)
 - همیشه مسیر بهینه ابتدا دیده شود.
 - شرط دوم به شرط سازگار بودن مکاشفه می تواند برقرار شود.

مكاشفة ساز كار

n' سازگار است اگر برای هر رأس n' و رأس جانشین n' از n' که با انجام عمل a حاصل شده:



$$h(n) \leq C(n \cdot a \cdot n') + h(n')$$

در این صورت مقادیر f(n) در طول هر مسیری غیر کاهنده خواهند بود:

$$g(n') = g(n) + c(n, a, n')$$

$$f(n') = g(n') + h(n')$$

$$= g(n) + c(n, a, n') + h(n')$$

$$\geq g(n) + h(n)$$

$$\geq f(n)$$

اثبات:

22

مازيار پالهنگ

- بنابر این، دنبالهٔ رئوسی که توسط A^* با جستجوی گرافی بسط داده می شوند بترتیب غیر کاهندهٔ f(n) می باشد.
- در واقع هر رأسی که بازدید می شود مسیر بهینه از ریشه تا این رأس یافته شده است.
- چون اگر رأسی همانند ۱۱ در مسیر بهینه تا رأس بازدید شده و جود داشت حتماً زودتر مشاهده شده بود.
- از این رو اولین رأس هدف که بسط داده می شود باید بهینه باشد.
 - هر مکاشفه ساز گار، قابل پذیرش نیز خواهد بود.



دقت نمائید که پاورپوینت ابزاری جهت کمک به یک ارائه شفاهی می باشد و به هیچ وجه یک جزوهٔ درسی نیست و شما را از خواندن مراجع درس بی نیاز نمی کند.

لذا حتماً مراجع اصلى درس را مطالعه نمائيد.