

# جستجوهای خصمانه



درس هوش مصنوعی نیمسال اول تحصیل 1397-98

#### بازىها

- 🗖 محیطهای رقابتی:
- ✓ اهداف عاملها در تضاد با یکدیگر است.
- 🗖 منجر به بروز روشهای جستجوی خصهانه (adversarial) یا gameها شدهاند:
  - ✓ دوعامله
  - √ قطعي
  - √ نوبتي
  - ✓ مجموع صفر (zero-sum):
  - مقادیر ممکن تابع هدف در انتهای بازی همیشه برابر و عکس هم هستند.
    - نام بهتر میتوانست مجموعثابت (Constant-sum) باشد.
      - ✓ كاملاً قابل مشاهده
        - √ مثلا: شطرنج



#### بازىها

در یک بازی، مثلا شطرنج، برد یک بازیکن قطعا به معنی باخت دیگری است و همین نکته است که مسئله را خصمانه (adversary) میکند.

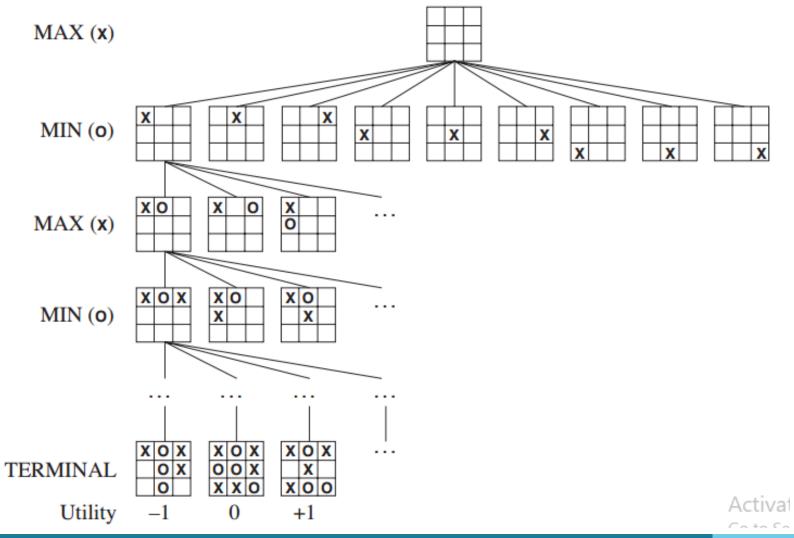


#### اتعریف بازی

- 🗖 یک مسئله جستجو با عناصر زیر:
  - $(s_0)$  حالت اوليه
- ۲ PLAYER(s) بازیکنی که در حالت s باید حرکت کند
  - ACTION(s) ✓ مجموعه حركات مجاز
- ۲ (مدل انتقالی) RESULT(s, a) ✓ نتیجه حاصل از یك حرکت (مدل انتقالی)
- ✓ (s) ارزيابي اين كه آيا حالت ع يك حالت پاياني بازي است TERMINAL(s)
  - ✓ (امتیاز) حالت s براي بازیکن (امتیاز) حالت s براي بازیکن
- □ درخت بازی، درختی است که در آن نودها نهاینده حالتهای بازی و یالها نهاینده actionها هستند و یک بازی بین man و min را نشان میدهد.
  - 🖵 حالتهای هدف در برگها اتفاق میافتند و برد یا باخت از دید max هستند.



# درخت بازی دوز (tic-tac-toe)





#### جستجوى خصمانه

- 🖵 در مسائل معمولی، راه حل بهینه دنبالهای از حرکت ها (actions) است که منجر به حالت هدف می شوند.
  - □ در جستجوی خصمانه، حرکات min هم در این روال دخالت دارد.
    - □ بنابراین max باید یک استراتژی مشروط بیابد شامل:
      - ✓ حرکت Max در حالت اولیه
- √ حرکات max در هر یک از حالات منتج از حرکات جواب مهکن برای min (بعد از هر حرکت max، نوبت min است)
  - √ سپس، حرکات max در هر یک از حالات منتج از حرکات جواب مهکن برای min به حرکات قبلی
    - √ و به همین ترتیب



#### تصمیمات بهینه در بازیها

- 🗖 مقادیر بالای تابع هدف برای MAX خوب هستند.
- 🗖 درحالی که مقادیر پایین تابع هدف برای MIN خوب هستند.
- □ با توجه به تعریف ارائهشده برای درخت بازی، یك مقدار (MINIMAX(s براي هر یك از حالتهاي بازي محاسبه ميشود که بر اساس آن، استراتژی بهینه انتخاب میشود.

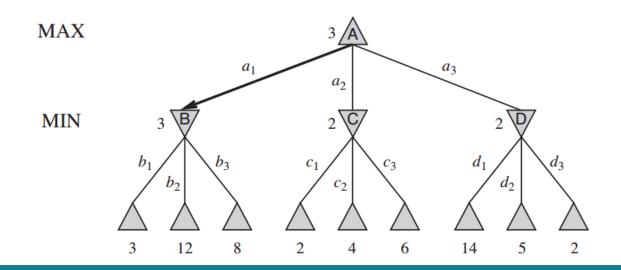
```
\begin{aligned} & \text{Minimax}(s) = \\ & \begin{cases} & \text{Utility}(s) & \text{if Terminal-Test}(s) \\ & \max_{a \in Actions(s)} \text{Minimax}(\text{Result}(s, a)) & \text{if Player}(s) = \text{max} \\ & \min_{a \in Actions(s)} \text{Minimax}(\text{Result}(s, a)) & \text{if Player}(s) = \text{min} \end{cases} \end{aligned}
```



#### تصمیمات بهینه در بازیها

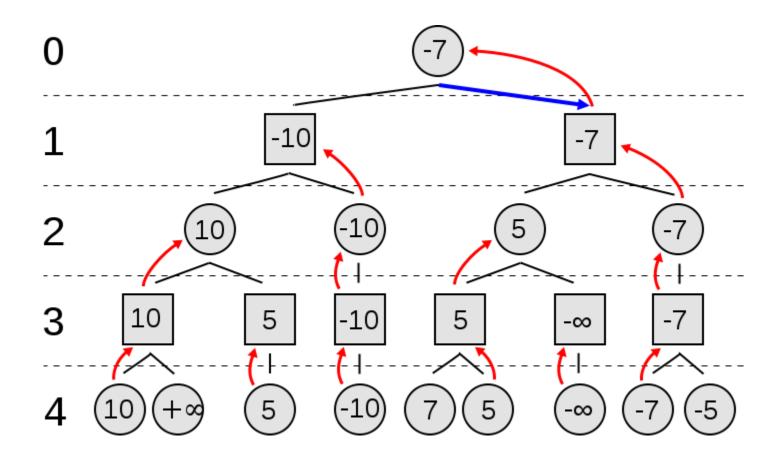
#### □ الگوريتم MINIMAX:

- ✓ محاسبه مقادیر MINIMAX برای همه گرههاي درخت بازي با استفاده از يك جستجوي اول عمق كامل در درخت جستجو.
  - ✓ داراي پيچيدگي مشابه الگوريتم جستجوي اول عمق است.





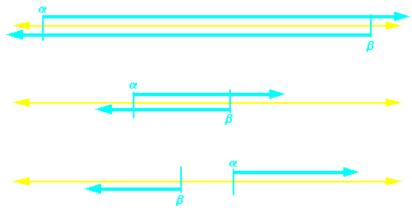
# تصمیمات بهینه در بازیها



- 🖵 هرس کردن:
- ✓ حذف شاخههایی از درخت جستجو
  - 🖵 هرس آلفا-بتا:
- ✓ حذف شاخه هاي اضافي در الگوريتم MINIMAX
  - ✓ تغییري در جواب یافته شده ایجاد نهیکند.
  - ✓ آلفا: بهترین امتیاز یافته شده برای بازیکن MAX
    - حد پایین یافته شده برای مقدار حداکثر
  - ✓ بتا: بهترین امتیاز یافته شده برای بازیکن MIN
    - حد بالای یافته شده برای مقدار حداقل

🗖 محدوده ممکن تابع هدف برای هر گره، بین آلفا و بتا است:

$$\alpha \leq MinMax(n) \leq \beta$$

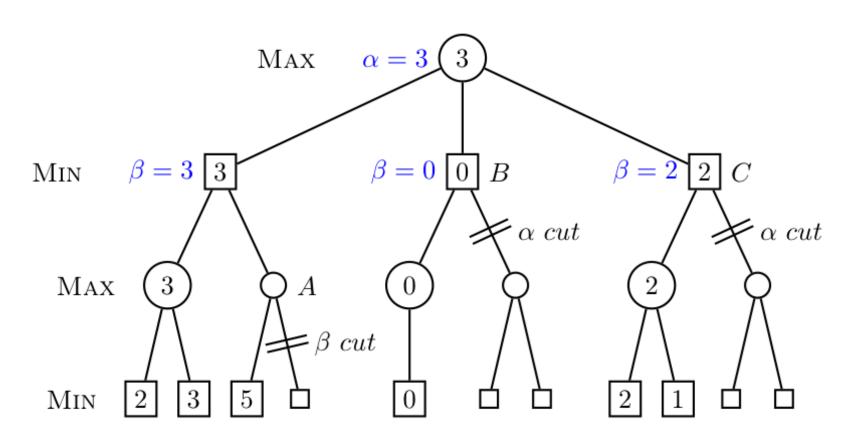


☐ پس اگر شرط زیر برقرار <u>نباشد</u>، میتوان زیرشاخهها را هرس کرد.

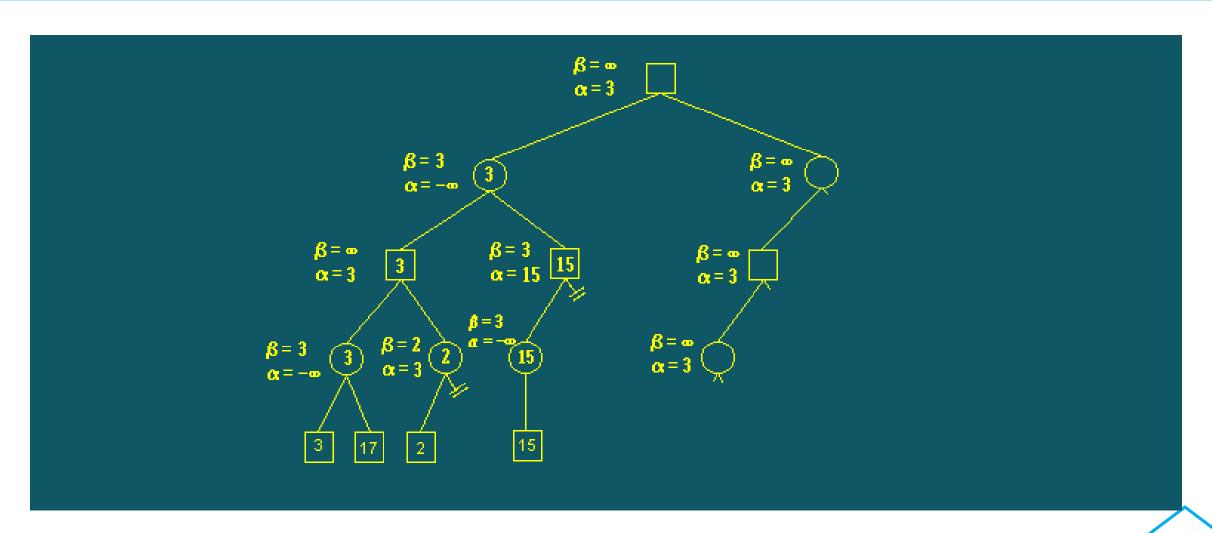
$$\alpha \leq \beta$$



:Beta-cutoff 9 Alpha-cutoff 🖵









□ آدرس سایت برای مشاهده مثال:

https://inst.eecs.berkeley.edu/~cs61b/fa14/ta-materials/apps/ab\_tree\_practice/

http://homepage.ufp.pt/jtorres/ensino/ia/alfabeta.html



- ترتيب انتخاب عملها
- ✓ ترتیب بررسی حرکت هایمهکن در هر حالت بر کارآیی هرس آلفا بتا- تأثیردارد.
- ✔ هر چه حرکت هاي بهتر زودتر بررسي شوند، شاخههاي بيشتري از درخت هرس ميخواهند.
  - ✔ میتوان بر اساس تجربیات گذشته بهترین حرکات را شناخت.
- √ در منطق جستجو، یک راه برای استفاده از تجربیات گذشته، روش عهیق شدن تکراری (iterative deepening) است.
  - √ در هر عمق بهترین حرکت را یافته و در مرحله بعد، اولین حرکت، بهترین حرکت مرحله قبل خواهد بود.



#### Move order

- $\square$  Even with alpha-beta pruning, if we always start with the worst move, we still get  $O(b^*b^*..^*b)$  =  $O(b^d)$
- ☐ If we always start with the best move (also recursive) it can be shown that complexity is  $O(b^*1^*b^*1^*b^*1...) = O(b^{d/2})$
- ☐ We can **double** the **search depth** without using more resources
- Conclusion: It is very important to try to **start** with the **strongest moves first**



### تصمیمات غیربهینه بهنگام

- □ اجراي الگوريتم MINIMAX مستلزم گسترش درخت بازي تا حالات انتهايي بازي است.
- □ در عمل، به دلیل تعداد حالات بسیار زیاد بازی و محدودیت زمانی بازیکنان برای انتخاب حرکت، امکان استفاده از الگوریتم MINIMAX و یافتن راه حل بهینه وجود ندارد.
  - 🖵 راه حل: استفاده از راه حل هاي نسبتاً بهينه با محاسبه يك مقدار MINIMAX شهودي براي گره هاي مياني

```
 \begin{cases} \mathsf{EVAL}(s) & \text{if Cutoff-Test}(s,d) \\ \max_{a \in Actions(s)} \mathsf{H-Minimax}(\mathsf{Result}(s,a),d+1) & \text{if Player}(s) = \mathsf{max} \\ \min_{a \in Actions(s)} \mathsf{H-Minimax}(\mathsf{Result}(s,a),d+1) & \text{if Player}(s) = \mathsf{min}. \end{cases}
```



# تصمیمات غیربهینه بهنگام

- 🖵 توابع ارزيابي:
- √ جستجوي غيركامل درخت بازي مستلزم ارائه تابعي براي انتساب يك مقدار minimax به حالات غيرپاياني بازي است.
  - 🗖 معيار قطع جستجو
  - ✓ مشخص ميكند در چه مرحلهاي بايد عمليات جستجو متوقف شود.
    - ✓ ميتواند بر اساس يك عمق ثابت (d) مشخص تصميم گيري شود.
- √ بهتر است جستجو در حالتهاي ساكن (quiescent)كه به نظر نهيرسد در حركات بعدي دچار تغيير شديدي شوند متوقف شود.
- √ با مشكل horizon effect روبرو است كه در آن رخداد يك پديده نامطلوب به تأخير انداخته ميشود بدون آن كه از وقوع آن جلوگيري شود.



#### **Evaluation function**

$$\begin{cases} \mathsf{EVAL}(s) & \text{if Cutoff-Test}(s,d) \\ \max_{a \in Actions(s)} \mathsf{H-Minimax}(\mathsf{Result}(s,a),d+1) & \text{if Player}(s) = \mathsf{max} \\ \min_{a \in Actions(s)} \mathsf{H-Minimax}(\mathsf{Result}(s,a),d+1) & \text{if Player}(s) = \mathsf{min}. \end{cases}$$

□ نمونه سادهای از تابع ارزیابی (تابع وزندار خطی)

$$EVAL(s) = w_1 f_1(s) + w_2 f_2(s) + \dots + w_n f_n(s) = \sum_{i=1}^n w_i f_i(s)$$

🖵 بسیاری اوقات توابع ارزیابی غیرخطی هستند.



### تصميمات غيربهينه بهنگام

- 🖵 هرس پیشرو(forward pruning):
- ✔ حذف برخي شاخههاي درخت كه احتهالاً (و نه قطعاً) تأثيري در حركت انتخابي بازيكن ندارند.
  - $\checkmark$  جستجوي پرتو (beam search): در هر مرحله تنها n بهترین حرکت را در نظر می گیرد.
    - ✓ مشكل: تضهيني نيست كه بهترين عمل هرس نشود.
      - ✓ استفاده از الگوهاي از پيش ذخيره شده
- ✔ در ابتدا و انتهاي بازي به جاي جستجو ميتوان از الگوهاي از پيش ذخيره شده براي انتخاب حركت استفاده كرد.



#### Chess

- 20 possible start moves (16 with the pawns and 4 with the knights), 20 possible replies, etc.
- So **400** possible positions (games) of **2** ply (half moves)
- **197 281** positions of **4** ply
- 7<sup>13</sup> positions after 10 ply (5 White moves and 5 Black moves)
- Exponential explosion!
- Approximately 30 to 40 legal moves in a typical position
- ☐ Typical game lasts ~40 moves There exists about 10<sup>120</sup> possible chess games

(If you say that at each move you have a choice between 30 moves (this is an estimate) and if you say that an average chess game lasts 40 moves (80 plies), you end up with the number of possible games equal to:  $30^{\circ}80=(30^{\circ}2)^{\circ}40$  which is approximately equal to  $1000^{\circ}40=10^{\circ}120$ )

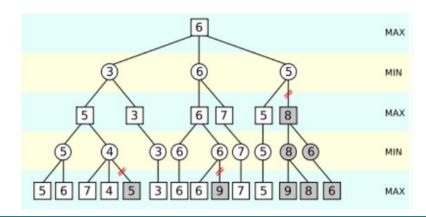




#### Chess-minmax

- ☐ Minimax: Assume that both White and Black plays the best moves. We maximize White's score
- Perform a depth-first search and evaluate the leaf nodes
- Choose child node with **highest value** if it is **White** to move
- Choose child node with **lowest value** if it is **Black** to move
- ☐ Branching factor is 40 in a typical chess position

White Black White Black White



p	ly	=	U
p	V	=	1

$$ply = 2$$

$$ply = 3$$

$$ply = 4$$



#### Transposition tables

- ☐ Same position will commonly occur from different move orders
- All chess engines therefore has a **transposition table** (position cache)
- ☐ Implemented using a **hash table** with chess position as key
- Doesn't have to evaluate large sub trees over and over again
- ☐ Chess engines typically uses half of available memory to hash table proves how important it is



#### **Evaluation function**

$$EVAL(s) = w_1 f_1(s) + w_2 f_2(s) + \dots + w_n f_n(s) = \sum_{i=1}^n w_i f_i(s)$$































### بازيهاي تصادفي

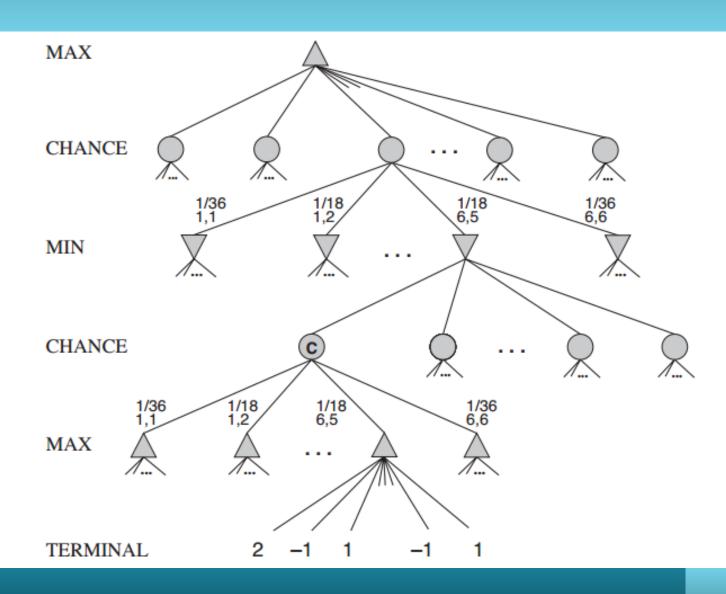
- □ در برخي بازيها، يك عامل تصادفي نيز در انتخاب عمل بازيكنان اثر دارد.

  ✓ مثال: پرتاب دو تاس در بازي تخته نرد
- 🖵 در این موارد گرههاي شانس (chance nodes) نيز به درخت بازي اضافه ميشوند.
  - نحوه محاسبه ارزش مورد انتظار (Expectiminimax) هر حالت:  $\Box$

```
 \begin{cases} \text{UTILITY}(s) & \text{if Terminal-Test}(s) \\ \max_a \text{Expectiminimax}(\text{Result}(s,a)) & \text{if Player}(s) = \max \\ \min_a \text{Expectiminimax}(\text{Result}(s,a)) & \text{if Player}(s) = \min \\ \sum_r P(r) \text{Expectiminimax}(\text{Result}(s,r)) & \text{if Player}(s) = \text{Chance} \end{cases}
```



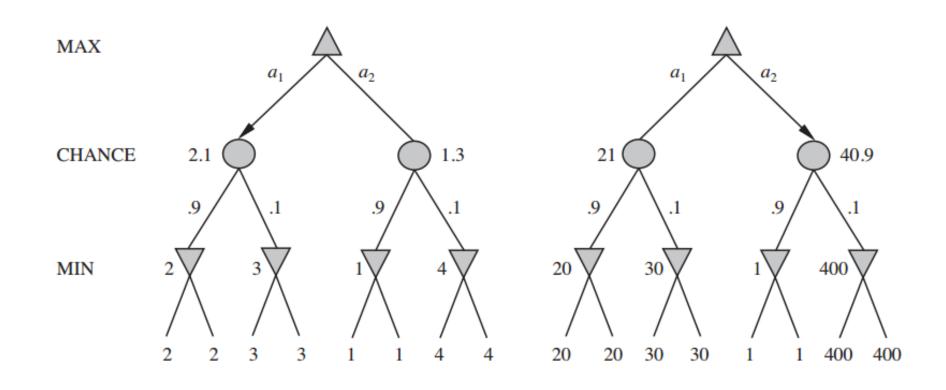
# بازی تختهنرد





#### بازی تختهنرد

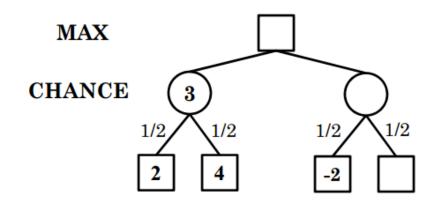
🖵 تغيير نحوه امتيازدهي به حالات پاياني ميتواند باعث تغيير عهل انتخابي شود.





### بازيهاي تصادفي

- □ برخلاف بازیهاي قطعي، بخش تصادفي بازيهاي تصادفي باعث ميشودنتوان يك دنباله از حركتها را به عنوان استراتژي بهينه بازي از قبل مشخص كرد.
  - EXPECTIMINIMAX : هرس آلفا-بتا بازيهاي تصادفي در ضمن محاسبه
    - ✓ تحليل گره هاي MAXو MINمانند بازي هاي قطعي است.
- √ در گره هاي شانس با معلوم بودن حدود حداقل و حداكثر امتياز مي توان بدون محاسبه مقدار برخي از شاخهها، حد بالا يا پايين EXPECTIMINIMAX يك گره را محاسبه كرد.
  - 🗖 مثال: محدوده امتياز [4, 4-]:





# بازيهاي نيههقابلمشاهده

- □ برخي از اطلاعات بازي در اختيار بازيكن قرار ندارد.
  - ✓ مثال: بازیهای کارتی
- □ در این بازیها هر بازیکن، یك مجموعه حالات باور را نگهداری و بر اساس مشاهدات جزئی خود آن را بهروز میکند.
  - □ يك استراتژي براي چنين بازيهايي بايد براي هر دنباله دريافت ممكن يك دنباله حركت مشخص كند.
  - 🖵 يك استراتژي قطعي برد، استراتژياى است كه به ازاء كليه حركات مهكن بازيكن حريف، منجر به برد شود.