# هوش مصنوعي

دانشكده مهندسي كامپيوتر

گردآورندگان: صادق محمدیان ،مهرشاد دهقانی ، شایان شعبانی بهار۱۴۰۴



۲۶ فروردین ۱۴۰۴ کوییز اول زمان آزمون: ۶۰ دقیقه

- ١. لطفا پاسخ خود را با خط خوانا بنویسید.
- ۲. پاسخ هر سوال را در یک صفحه جدا و شماره پرسش را به صورت واضح در بالای هر صفحه بنویسید.
- ۳. آزمون از ۱۰۵ نمره است. دریافت ۱۰۰ نمره از ۱۰۵ نمره به منزله دریافت نمره کامل خواهد بود. نمره بالای ۱۰۰ سرریز نخواهد کرد.
  - ۴. نوشتههای شما در قسمت چرکنویس به هیچ عنوان تصحیح نخواهد شد.
  - ۵. استفاده از منابع و لوازم الكترونيكي حين پاسخگويي به سوالات آزمون غيرمجاز است.

# پرسشهای آزمون (۱۰۵ نمره)

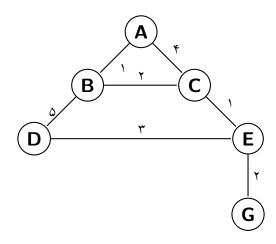
پرسش ۱ (۳۰ نمره) درستی یا نادرستی موارد زیر را با ذکر دلیل یا مثال نقض بررسی کنید.

- الف) الگوریتم هرس آلفابتا علاوه بر آنکه زمان را کاهش میدهد در جواب به دست آمده برای ریشه درخت با minimax نیز تأثیرگذار میباشد.
- ب) در و یک بازی zero-sum با دو بازیکن اعمال یک تابع اکیدا صعودی F برروی برگ های یک درخت minimax برای این بازی پاسخ بهینه آن را تغییر نخواهد داد.
  - ج) اگر  $f(s)/\mathsf{T} + h(s)/\mathsf{T} + g(s)/\mathsf{S}$  باشند آنگاه عاشند. نو توابع اکتشافی admissible باشند آنگاه و مستند.
    - د) اگر یک مسله ی CSP سازگار باشد. امکان حل آن بدون استفاده از backtracking وجود دارد.
  - ه) اجرای الگوریتم UCS روی گرافی با ورن های  $c_{ij}$  معادل اجرای آن را روی گرافی با وزن یال های  $\alpha c_{ij} + \beta$  به طوری که  $\alpha c_{ij} + \beta$  است.

# پاسخ

- الف) نادرست
  - ب) درست
- ج) درست
- د) نادرست
- ه) نادرست

پرسش Y (۳۵ نمره) در گراف زیر، هزینه یالها روی یالها نوشته شدهاند و نیز A راس شروع و G راس هدف است.



تابع h(n) heuristic برای هر گره به صورت زیر تعریف شده است:

h(n)	گره
۶	Α
۴	В
١	С
١	D
۲	Е
•	G

- (آ) (۱۰ نمره) آیا این تابع heuristic مجاز (admissible) است؟ ادعای خود را ثابت کنید.
- (ب) (۱۰ نمره) آیا این تابع heuristic سازگار (monotonic) است؟ ادعای خود را ثابت کنید.
- (ج) (۱۵ نمره) الگوریتم \*A را در حالت جست و جوی درختی برای این گراف و huristic داده شده اجرا کنید و مسیر بهینه را پیدا کنید. مراحل اجرا را نشان دهید.

## پاسخ

#### Admissibility: (1)

برای اینکه یک تابع heuristic مجاز (admissible) باشد، باید برای هر گره مقدار h(n) کمتر یا مساوی با هزینه واقعی از آن گره تا هدف باشد.

$$A \to B \to C \to E \to G = \mathbf{1} + \mathbf{Y} + \mathbf{1} + \mathbf{Y} = \mathbf{9} \Rightarrow h(A) = \mathbf{9} \quad \bullet$$

$$B \to C \to E \to G = \mathbf{Y} + \mathbf{Y} = \mathbf{A} \Rightarrow h(B) = \mathbf{Y} \leq \mathbf{A} \bullet$$

$$C \to E \to G = \mathsf{I} + \mathsf{I} = \mathsf{I} \Rightarrow h(C) = \mathsf{I} \leq \mathsf{I} \bullet$$

$$D \to E \to G = \mathbf{Y} + \mathbf{Y} = \mathbf{\Delta} \Rightarrow h(D) = \mathbf{Y} \leq \mathbf{\Delta} \ \bullet$$

$$E \to G = Y \Rightarrow h(E) = Y \bullet$$

$$G \to G = \cdot \Rightarrow h(G) = \cdot \bullet$$

است. (admissible) مجاز heuristic چون برای همه گرهها داریم  $h(n) \leq h^*(n)$ ، پس این تابع

### Consistency: (ب)

برای اینکه تابع heuristic سازگار (consistent) باشد، باید برای هر یال (n,n') رابطه زیر برقرار باشد:

$$h(n) \le c(n, n') + h(n')$$

#### بررسي يالها:

- نقض شد!  $ho \leq 1+ rac{r}{2}= 3:A 
  ightarrow B$
- نقض شد!  $9 \leq 4 + 1 = 0 : A \rightarrow C$
- نقض شد!  $\mathfrak{r} \leq \mathfrak{r} + \mathfrak{r} = \mathfrak{r} : B \to C$
- . درست است  $\mathfrak{T} + \leq \Delta + 1 = \mathfrak{S} : B \to D$
- . درست است  $\P : \mathbf{1} \leq \mathbf{1} + \mathbf{1} = \mathbf{1} = \mathbf{1}$
- است. درست است.  $1 \leq r + r = 0 : D \rightarrow E$
- . درست است  $\mathbf{Y} \leq \mathbf{Y} + \mathbf{Y} = \mathbf{Y} : E \to G$

چون چند نابرابری نقض شدهاند، این تابع heuristic سازگار (consistent) نیست.

# (+) اجرای (+) (جستجوی درختی):

در جستجوی درختی، هر بار که گرهای را گسترش می دهیم، همه فرزندان آن (به جز پدرش) را اضافه میکنیم، حتی اگر قبلاً دیده شده باشند. در این جا Open مجموعهای از گرههایی است که باید بررسی شوند و در هر مرحله گرهای با کمترین مقدار f(n) = g(n) + h(n) انتخاب و گسترش می یابد.

- $f=\cdot+artheta=artheta\cdot g(A)=\cdot$  {A} = Open : مرحله
  - مرحله ۱: گسترش A:

$$f = \mathbf{1} + \mathbf{f} = \mathbf{0} \cdot g = \mathbf{1} : \mathbf{B} - \mathbf{f}$$

$$f = \Upsilon + 1 = \Delta \cdot g = \Upsilon : \mathbf{C}$$

$$\{(\Delta=f) \ C \cdot (\Delta=f) \ B\} = Open$$

• مرحله ۲: گسترش B:

$$f = r + r = r$$
 (از B از C  $-$ 

$$f = 9 + 1 = 7$$
,  $g = 1 + 2 = 9$ : D

$$\{(V=f) D \cdot (Y=f) C \cdot (\Delta=f) C\} = Open$$

• مرحله ۳: گسترش 
$$f=\mathfrak{r}$$
 (با  $f=\mathfrak{r}$  مسیر  $\mathfrak{r}$ 

$$f = V + \theta = 1$$
۳،  $g = P + P = V$ : (پدر نیست، مسیر مجاز است): A  $\overline{\phantom{a}}$ 

$$f = \mathbf{Y} + \mathbf{Y} = \mathbf{\hat{y}} \cdot g = \mathbf{Y} + \mathbf{Y} = \mathbf{\hat{Y}} : \mathbf{E} - \mathbf{\hat{y}} = \mathbf{\hat{y}} \cdot \mathbf{\hat{y}} = \mathbf{\hat{y}} = \mathbf{\hat{y}} \cdot \mathbf{\hat{y}} = \mathbf{\hat{y}} \cdot \mathbf{\hat{y}} = \mathbf{\hat{y}} \cdot \mathbf{\hat{y}} = \mathbf{\hat{y}} = \mathbf{\hat{y}} + \mathbf{\hat{y}} = \mathbf{\hat{y}} + \mathbf{\hat{y}} = \mathbf{\hat{y}} + \mathbf{\hat{y}} = \mathbf$$

$$\{(\mathcal{S}=f) \to (\mathbb{V}=f) \land (\mathbb{V}=f) \to (\mathbb{V}=f) \subset \} = Open$$

• مرحله ۴: گسترش C (با G – G)، مسیر •

مسير بهينه:

 $A \to B \to C \to E \to G$ 

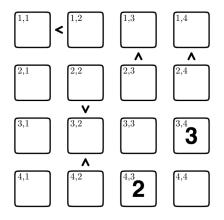
هزينه كل:

1+7+1+7=9

**پرسش ۳** (۴۰ نمره)

فوتوشیکی (Futoshiki) یک پازل منطقی ژاپنی است که بسیار ساده ولی میتواند چالش برانگیز باشد. شما یک شبکه n imes n دارید و باید اعداد n imes n دارید و باید اعداد را طوری در آن قرار دهید که در هر سطر و ستون دقیقاً یکی از هر عدد وجود داشته باشد. همچنین باید اعداد را به گونه ای در خانه ها بگذارید که نامساوی های بین بعضی از خانه های مجاور نیز برقرار باشد.

در پایین، یک نمونه از این پازل برای n=1 نشان داده شده است. برخی از خانهها دارای مقدار مشخصی هستند به طوری که پازل تنها یک پاسخ یکتا دارد. توجه داشته باشید که نامساوی ها فقط بین دو خانه مجاور اعمال می شوند و محدودیتی برای سایر خانههای همان سطر یا ستون ایجاد نمی کنند.



n =۱: نمونهای از پازل فوتوشیکی برای

بیایید این پازل را بهصورت یک مسئلهی CSP (مسئلهی ارضای محدودیت) مدلسازی کنیم. از ۱۶ متغیر استفاده میکنیم، یکی برای هر خانه، با نماد i,j برای خانهای در سطر i و ستون j (هر خانه دارای برچسب i,j در گوشه بالا سمت چپ خود است). تنها محدودیتهای یکتایی (یعنی محدودیتهای تکمتغیره) شامل مقداردهی اولیه به برخی خانهها هستند (برای مثال،  $\mathbf{x} = \mathbf{x}$ ).

- الف) این مساله CSP را فقط با استفاده از محدودیت های دوتایی (علاوه بر محدودیت های یکتایی) کامل کنید.دامنه متغیر ها و تمام محدودیت های دوتایی لازم را تعریف کنید. (نیازی به نوشتن همه ی آنها نیست و میتوانید از نمادگذاری ریاضی استفاده کنید.)
- ب) پس از اِعمال محدودیتهای یکتایی، به محدودیتهای دوتایی بین  $X_{14}$  و  $X_{77}$  توجه کنید. با اعمال consistency arc فقط بر این محدودیتها، دامنههای به دست آمده برای این دو متغیر را مشخص کنید.
- ج) فرض کنید محدودیتهای یکتایی اِعمال شده و سپس consistency arc برای تمام متغیرها اجرا شده است. پس از این مرحله، بیشینه اندازهی دامنه برای هر متغیر های درای در از این محدودیت را در نظر بگیرید؛ نیازی به اجرای کامل consistency arc نیست.
- د) فرض کنید محدودیتهای یکتایی اِعمال شده و سپس consistency arc روی CSP اولیه در شکل اجرا شده است. بیشینه اندازهی دامنه برای یک متغیر که با یک نامساوی مجاور است، چقدر خواهد بود؟
  - ه) یک جواب قابل قبول برای این مسله CSP ارائه دهید.

پاسخ

 $X_{ij} \in \{1, 7, 7, 7, 7\}, \ \forall i, j$  دامنه ها:  $X_{ij} \in \{1, 7, 7, 7, 7\}, \ \forall i, j$  دامنه های یکتایی:  $X_{rr} = r, \ X_{rr} = r$  به محدودیت های یکتایی:  $X_{11} < X_{17}, \ X_{17} < X_{77}, \ X_{77} < X_{77}, \ X_{77} < X_{77}, \ X_{77} < X_{77}$  محدودیت های دوتایی ردیف ها:  $X_{ij} \neq X_{ik}, \ \forall i, j, k, \ j \neq k$  محدودیت های دوتایی ستون ها:  $X_{ij} \neq X_{kj}, \ \forall i, j, k, \ i \neq k$ 

 $X_{14} \in \{1,7\}$  توجه کنید که هر دو مقدار ۳ بهخاطر محدودیت ستونی با  $X_{74} \in \{7,7\}$  حذف شدهاند.

- ج) بیشینه اندازهٔ ممکن دامنه ۴ است (یعنی هیچ مقداری از دامنهٔ اصلی حذف نشده است). متغیر  $X_{11}$  را در نظر بگیرید نمی توانیم هیچ مقداری از دامنهٔ آصلی حذف نشده است). متغیر  $X_{11}$  را در نظر بگیرید نمی توانیم هیچ مقداری از دامنهٔ آصلی عند متداری از دامنهٔ آصلی عند از دام
  - د) بیشینه اندازهٔ دامنه ۳ است باید همیشه مقدار ۱ یا ۴ را از دامنهٔ متغیری که در یک محدودیت نابرابری شرکت دارد حذف کنید.

(0

