

هوش مصنوعي

بهاری ۱۴۰۴ استاد: احسان تن قطاری

دانشگاه صنعتی شریف دانشکدهی مهندسی کامپیوتر

طراحان: امیدرضا معصومی، مبین باقری، محمد شفیعزاده، دنیا جعفری، سپهر ذوالفقاری، علیرضا ملک حسینی

مهلت ارسال: ۳۱ مرداد

يادگيري تقويتي

تمرين پنجم

- مهلت ارسال پاسخ تا ساعت ۲۳:۵۹ روز مشخص شده است.
- در طول ترم امکان ارسال با تاخیر پاسخ همهی تمارین سقف ۴ روز و در مجموع ۱۰ روز، وجود دارد. پس از گذشت این مدت، پاسخهای ارسالشده پذیرفته نخواهند بود. همچنین، به ازای هر ساعت تأخیر غیر مجاز نیم درصد از نمره ی تمرین کم خواهد شد.
- همکاری و همفکری شما در انجام تمرین مانعی ندارد اما پاسخ ارسالی هر کس حتما باید توسط خود او نوشته شده باشد.
- در صورت همفکری و یا استفاده از هر منابع خارج درسی، نام همفکران و آدرس منابع مورد استفاده برای حل سوال مورد نظر را ذکر کنید.
 - لطفا تصویری واضح از پاسخ سوالات نظری بارگذاری کنید. در غیر این صورت پاسخ شما تصحیح نخواهد شد.
 - مهلت ارسال پاسخ تا ساعت ۲۳:۵۹ روز مشخص شده است.
- در طول ترم امکان ارسال با تاخیر پاسخ همهی تمارین سقف ۴ روز و در مجموع ۱۰ روز، وجود دارد. پس از گذشت این مدت، پاسخهای ارسال شده پذیرفته نخواهند بود. همچنین، به ازای هر ساعت تأخیر غیر مجاز نیم درصد از نمره ی تمرین کم خواهد شد.
- همکاری و همفکری شما در انجام تمرین مانعی ندارد اما پاسخ ارسالی هر کس حتما باید توسط خود او نوشته شده باشد.
- در صورت همفکری و یا استفاده از هر منابع خارج درسی، نام همفکران و آدرس منابع مورد استفاده برای حل سوال مورد نظر را ذکر کنید.
 - لطفا تصویری واضح از پاسخ سوالات نظری بارگذاری کنید. در غیر این صورت پاسخ شما تصحیح نخواهد شد.

سوالات (۱۰۰ نمره)

- ۱. (نمره) درستی یا نادرستی عبارتهای زیر را با ذکر دلیل مشخص کنید.
- value iteration رآ) اگر ضریب تخفیف γ شرط $\gamma < \gamma < 1$ را ارضا کند، میتوان تضمین کرد که روش همگرا می شود
- (ب) اگر برتر بودن یک سیاست را به معنی این در نظر بگیریم که موجب به دست آوردن reward بیشتری می شود، سیاستهایی که توسط روش value iteration به دست می آیند، از سیاستهایی که توسط روش policy iteration به دست می آیند، برتر هستند.
 - (ج) میتواند تابع بهینه Q^* را بدون اینکه حتی یک بار سیاست بهینه را اجرا کند بیاموزد.
- (د) اگر یک MDP مدل انتقال T ای داشته باشد که برای همهٔ سهتاییهای T(s,a,s') احتمال ِغیرصفر اختصاص دهد، آنگاه Q-learning شکست خواهد خورد.
 - ه فرض کنید عامل ۱ تابع مطلوبیت U_1 و عامل ۲ تابع مطلوبیت U_7 را دارد. اگر (ه)

$$U_1 = k_1 U_1 + k_1$$

که در آن $k_1>0$ و عامل ۲ ترجیحات یکسانی دارند. $k_1>0$ و عامل ۲ ترجیحات یکسانی دارند.

(و) به این سوال پاسخ کوتاه دهید. یک تغییر متداول در یادگیری Q، گنجاندن پاداشها از گامهای زمانی بیشتر در عبارت X است. بنابراین، عبارت معمول ما

$$r_t + \gamma \cdot \max_{a_{t+1}} q(s_{t+1}, a_{t+1}; w)$$

به این شکل تبدیل میشود:

$$r_t + \gamma \cdot r_{t+1} + \gamma^{\mathsf{Y}} \cdot \max_{a_{t+1}} q(s_{t+1}, a_{t+1}; w)$$

به نظر شما مزایای استفاده از پاداشهای بیشتر در این تخمین چیست؟

حل.

- در نورم ℓ_∞ است؛ لذا طبق قضیهٔ (۱ در نورم ℓ_∞ است؛ لذا طبق قضیهٔ (۱ در نورم ℓ_∞ است؛ لذا طبق قضیهٔ اناخ، Value Iteration به ℓ_∞ همگرا می شود.
- ۲) نادرست ـ اجرای کامل هر دو روش به π منجر می شود؛ بنابراین سیاستهای خروجی یکی ذاتاً «برتر» از دیگری نیستند. Policy Iteration به صورت یکنواخت سیاست را بهبود می دهد، ولی Value Iteration چنین تضمینی برای سیاستهای میانی ندارد.
 - ۳) درست ـ Q-learning یک روش off-policy است و بدون اجرای سیاست بهینه، با قاعدهٔ

$$Q(s, a) \leftarrow Q(s, a) + \alpha \left[r + \gamma \max_{a'} Q(s', a') - Q(s, a) \right]$$

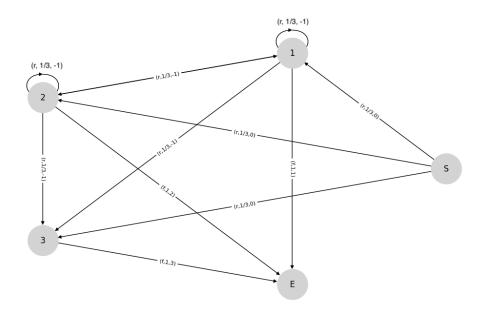
و با کاوش کافی و نرخهای یادگیری مناسب، به Q همگرا میشود.

- نادرد و Q-learning به $T(s'\mid s,a)$ باعث شکست نمی شود؛ $T(s'\mid s,a)$ به $T(s'\mid s,a)$ به و خیرصفر بودن همهٔ (۴ MDP باعث شکست نمی شود) در MDP به استاندارد و سرایط استاندارد) همگرا است.
- ۵) **درست** ـ دو تابع مطلوبیت زمانی ترجیحات یکسانی را نمایش میدهند که یکی از آنها تبدیل مثبتی از دیگری باشد، یعنی:

$$U_1 = k_1 U_1 + k_1$$
 که در آن $k_1 > \cdot$

از آنجا که در صورت سوال $v_1>0$ و $v_2=1$ داده شدهاند، تابع v_1 تبدیل آفین مثبتی از v_1 است. بنابراین، عامل $v_2=1$ و عامل $v_3=1$ ترجیحات یکسانی دارند.

- ۶) گنجاندن پاداشها از چندین گام زمانی، تخمین «واقعبینانهتری» از پاداش کل واقعی ارائه میدهد، زیرا درصد بیشتری از آن از تجربه واقعی ناشی میشود. این روش میتواند به پایدارسازی فرآیند آموزش کمک کند، در حالی که همچنان امکان آموزش در هر گام زمانی (بوتاسترپینگ) را فراهم میکند. این نوع روش، «یادگیری تفاضل زمانی «گامی- N نامیده میشود.
- ۲. (نمره) یک بازی جدید در نظر بگیرید که هربار یک عدد رندوم با توزیع احتمال یکنواخت بین ۱ تا ۳ تولید می شود. شما هربار می توانید به مقدار عدد تولید شده امتیاز بگیرید و بازی تمام شود، یا امتیاز ۱ بگیرید و ادامه دهید. 9.7 = 7 در نظر بگیرید.
 - (آ) برای این بازی یک MDP ارائه دهید و اجزای مختلف آن را مشخص کنید.
 - (ب) سیاست بهینه ای که پس از γ مرحله اجرای value iteration بدست می آید را حساب کنید.



Iteration	State	Action		Updated Value(max)
		r	f	opuated value(max)
	١	- 1	١	1
1	۲	- 1	۲	۲
	٣	- 1	٣	٣
۲	١	٠.٨	١	1
	۲	٠.٨	۲	۲
	٣	٠.٨	٣	٣
٣	١	٠.٨	١	1
	۲	٠.٨	۲	۲
	٣	٠.٨	٣	٣

(ج) با داشتن سیاست اولیه پایان بازی برای اعداد ۱ و ۲ و ادامه برای عدد ۳، با اجرای ۳ مرحله از policy نیدا کنید. iteration

حل.

- (آ) محیط از S شروع می شود و با احتمال یکسان به هر سه حالت عدد می رود. در هر عدد، می توان اکشن f را انجام داد که بازی با همان مقدار پاداش تمام می شود. یا می توان اکشن f را انجام داد که با احتمال یکسان می تواند به هر حالت عدد برود.
 - (ب) با توجه به رابطه، ارزش هر اکشن را در جدول یادداشت میکنیم.

$$v_{k+1}(s) \leftarrow \max_{a \in \mathcal{A}(s)} \sum_{s'} \mathcal{P}_{ss'}^{a} \left[\mathcal{R}_{ss'}^{a} + \gamma v_{k}(s') \right]$$

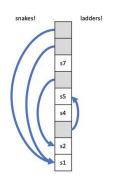
(ج) ابتدا ارزش هر حالت را با سیاست فعلی حساب میکنیم.

$$v_{k+1}(s) \leftarrow \sum_{a} \pi(a|s) \sum_{s'} \mathcal{P}_{ss'}^{a} \left[\mathcal{R}_{ss'}^{a} + \gamma v_{k}(s') \right]$$

Iteration	State	Value	Policy Action
	١	١	f
1	۲	۲	f
	٣	- 1.144	f
۲	١	١	f
	۲	۲	f
	٣	٣	f
٣	١	١	f
	۲	۲	f
	٣	٣	f

سپس سیاست را با ارزش های بدست آمده بروزرسانی میکنیم.

$$\pi'(s) \leftarrow \arg\max_{a \in \mathcal{A}(s)} \sum_{s'} \mathcal{P}^a_{ss'} \left[\mathcal{R}^a_{ss'} + \gamma v_{\pi}(s') \right]$$



شما در حال بازی نسخهای ساده شده از یک بازی کلاسیک هستید که «مار و پله» نامیده می شود.

- شما در امتداد یک مسیر یکبعدی حرکت میکنید که خانههای s_1, s_7, s_6, s_8, s_9 را شامل می شود.
 - شما دو عمل دارید: climb و quit
- اگر از حالت s_i عمل climb را انتخاب کنید، با احتمال ۰/۵ یک خانه بالا میروید و با احتمال ۰/۵ دو خانه بالا میروید.
- اما! اگر روی خانهای فرود بیایید که پلهای از آن بالا میرود، بلافاصله و با احتمال ۱ به خانهٔ مقصد پله منتقل می شوید.
- و اگر روی خانهای فرود بیایید که ماری از آن پایین میآید، بلافاصله و با احتمال ۱ به خانهٔ مقصد مار سقوط میکنید.
 - بنابراین، برای مثال، اگر در s_0 باشید و climb کنید:
- با احتمال 3/6 یک خانه بالا می روید و به خانهٔ خاکستری 3 می رسید؛ چون 3 مار دارد، بلافاصله به 3 سقوط می کنید.
 - با احتمال δ / δ دو خانه بالا میروید و به δ / δ میرسید.
- s_1 مار دارد، به s_1 میروید و چون s_2 مار دارد، به خانهٔ خاکستری s_3 میروید و چون s_3 مار دارد، به s_4 منتقل می شوید.
 - اگر عمل quit را انتخاب کنید، بازی تمام می شود و دیگر نمی توانید حرکتی انجام دهید.
 - هر اپیزود جدید از s_1 شروع میشود.
 - پاداشِ انتخاب climb در هر حالت برابر با ۱۰ است.
 - و پاداش انتخاب i است. s_i برابر با i است.
- آ) سیاست بهینه در افق زمانی یک چیست؟ برای هر یک از حالات s_1, s_1, s_2, s_3, s_4 بنویسید که عمل بهینه چیست.
- (ج) اگر ۱ $\gamma=1$ (یعنی هیچ تنزیلی نداریم)، سیاست بهینه در افق نامتناهی چیست؟ برای هر یک از حالات $\gamma=1$ اگر $\gamma=1$ بنویسید که عمل بهینه چیست.
- $Q(s_{7}, \text{climb})$ ، γ ما در نظر بگیرید. نابرابری بنویسید که شامل مقادیر عددی، $(\gamma < 1)$ را در نظر بگیرید. نابرابری بنویسید که شامل مقادیر عددی، $(\gamma < 1)$ باشد. و شرط را مشخص کند که تحت آن عمل بهینه در حالت (s_{8}, climb) باشد.

حل.

(آ) سیاست بهینه در افق ۱.

$$s_1$$
 s_7 s_6 s_0 s_V quit quit quit quit quit

$$\gamma=$$
 ای ک دور Value Iteration با $V^{(\cdot)}\equiv \cdot$ و (ب

 $(oldsymbol{\gamma})$ افق نامتناهی بدون تنزیل $(oldsymbol{\gamma}=oldsymbol{1})$.

$$S_1$$
 S_7 S_6 S_0 S_7 at the climb climb climb climb quit

 $Q(s_{\delta}, quit) > Q(s_{\delta}, climb)$ در s_{δ} با تنزیل. میخواهیم quit در هینگی quit در ها بهینگی

$$\begin{split} Q(s_{\delta}, \mathtt{quit}) &= \delta, \\ Q(s_{\delta}, \mathtt{climb}) &= R(s_{\delta}, \mathtt{climb}) + \frac{1}{\mathsf{Y}} \gamma \max_{a'} Q(s_{\mathsf{Y}}, a') + \frac{1}{\mathsf{Y}} \gamma \max_{a'} Q(s_{\mathsf{Y}}, a') \\ &= \cdot + \frac{1}{\mathsf{Y}} \gamma \max \left(Q(s_{\mathsf{Y}}, \mathtt{quit}), Q(s_{\mathsf{Y}}, \mathtt{climb}) \right) + \frac{1}{\mathsf{Y}} \gamma \, Q(s_{\mathsf{Y}}, \mathtt{quit}) \\ &= \frac{\gamma}{\mathsf{Y}} \bigg(\max \left(Q(s_{\mathsf{Y}}, \mathtt{quit}), Q(s_{\mathsf{Y}}, \mathtt{climb}) \right) + \mathsf{V} \bigg). \end{split}$$

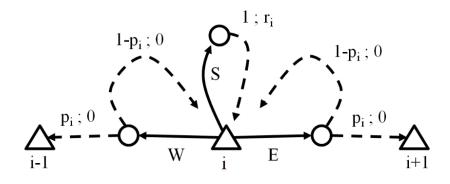
پس شرط بهینگی quit در s_0 برابر است با

$$\Delta > \frac{\gamma}{\mathbf{Y}} \big(\max\{\mathbf{Y}, Q(s_{\mathbf{Y}}, \mathtt{climb})\} + \mathbf{Y} \big)$$

۴. (نمره)

در امتداد یک بزرگراه اصلی، N شهر وجود دارد که با شمارههای ۱ تا N شماره گذاری شدهاند. شما تاجری از شهر ۱ هستید (شروع شما از آنجاست). هر روز، می توانید یکی از کارهای زیر را انجام دهید: به شهر مجاور بروید (حرکت به سمت شرق یا غرب)، یا در شهر فعلی بمانید و به تجارت بپردازید (عمل Stay). اگر تصمیم بگیرید از شهر i سفر کنید، با احتمال p_i با موفقیت به شهر بعدی می رسید، اما با احتمال i گرفتار طوفان می شوید و در این صورت روزتان هدر می رود و هیچ جا نمی روید. اگر تصمیم بگیرید در شهر i بمانید و تجارت کنید، پاداشی برابر با صفر دارند، چه موفق به رفتن به شهر دیگ شه بد و حه نشه بد.

نمودار زیر، اقدامات و انتقالها از شهر i را نشان میدهد. پیکانهای پررنگ نشاندهنده اقدامات هستند؛ پیکانهای خطچین انتقالهای حاصل را با برچسبی شامل احتمال و پاداش (به همین ترتیب) نمایش میدهند.



- رآ) اگر برای همه i، داشته باشیم i اشیم i اگر برای همه i در حالتی که همیشه i و i باشد، مقدار (۱) اگر برای همه i در حالتی که همیشه stay
- (ب) اگر برای همه i، داشته باشیم $r_i=1$ ، $r_i=1$ و $r_i=1$ باشد، مقدار بهینه $V^*(1)$ بودن در شهر $r_i=1$ بودن در شهر در شهر $r_i=1$ بودن در شهر در
- $(\gamma \approx 1)$ اگر مقادیر p_i و p_i اعداد مثبت معلوم باشند و discount factor تقریباً برابر با یک باشد ($\gamma \approx 1$) سیاست بهینه را توصیف کنید.
- (د) فرض کنید از الگوریتم Value Iteration استفاده میکنیم. $V_k(s)$ مقدار حالت s پس از s مرحله مقدارگذاری است و همه مقادیر اولیه صفر هستند.
- اگر مقدار بهینه برای بودن در شهر ۱ مثبت باشد یعنی $V^*(1) > \cdot$ بیشترین مقدار k که در آن ممکن است $V_k(1) = \cdot$ است $V_k(1) = \cdot$
- (ه) اگر همهی r_i و p_i مثبت باشند، بیشترین مقدار k که در آن ممکن است $V_k(s)=1$ برای برخی حالتها باشد چیست؟
 - (و) فرض کنید r_i ها و p_i ها را نمی دانیم، بنابراین تصمیم میگیریم از Q-Learning استفاده کنیم. فرض کنید دنباله زیر از حالتها، کنشها و پاداشها تجربه شده است:
 - (s=1, a=stay, r=4)
 - (s=1, a=east, r=0)
 - (s=2, a=stay, r=6)
 - (s=2, a=west, r=0)
 - (s=1, a=stay, r=4)

اگر نرخ یادگیری برابر discount factor ، ۰/۵ برابر ۱ و همه مقادیر اولیه Q(s,a)=Q(s,a) باشند، مقدارهای نهایی Q(s,a)=Q(s,a) را در جدول زیر وارد کنید. هر سطر باید مقادیر Q(s,a)=Q(s,a) بس از انتقال مشخص شده در ستون اول را نشان دهد. مقادیر بدون تغییر را می توان خالی گذاشت.

(s,a,r,s')	Q(1,S)	Q(1,E)	Q(2,W)	Q(2,S)
initial	0	0	0	0
(1,S,4,1)				
(1,E,0,2)				
(2,S,6,2)				
(2,W,0,1)				
(1,S,4,1)				

حل.

 $(\tilde{1})$

$$\begin{aligned} \forall i \in \{\textbf{1},\dots,N\}, \quad V^{\text{stay}}(i) &= r_i + \gamma V^{\text{stay}}(i) \\ V^{\text{stay}}(i) &= \textbf{1} + \cdot \textbf{/} \textbf{\Delta} V^{\text{stay}}(i) \\ V^{\text{stay}}(i) &= \textbf{Y} \\ V^{\text{stay}}(\textbf{1}) &= \textbf{Y} \end{aligned}$$

(-1) برای تمام شهرها (حالتها) $i=1,\ldots,N$ معادلات بلمن به صورت زیر نوشته می شوند:

$$V^*(i) = \max\left\{\underbrace{r_i + \gamma V^*(i)}_{\text{stay}}, \underbrace{p_i \gamma V^*(i-1) + (1-p_i) \gamma V^*(i)}_{\text{left}}, \underbrace{p_i \gamma V^*(i+1) + (1-p_i) \gamma V^*(i)}_{\text{right}}\right\}$$

با توجه به اینکه $p_i=1$ معادله به شکل زیر ساده می شود:

$$V^*(i) = \max\left\{\underbrace{\mathbf{1} + \gamma V^*(i)}_{\text{stay}}, \underbrace{\gamma V^*(i-1)}_{\text{left}}, \underbrace{\gamma V^*(i+1)}_{\text{right}}\right\}$$

از آنجا که همه شهرها پاداش یکسان دارند $(r_i=1)$ و مقدار $V^*(i)$ در تمام حالتها یکسان است، ماکزیمم مقدار همیشه با عمل stay به دست می آید. در نتیجه:

$$V^*(i) = \mathbf{1} + \gamma V^*(i) \implies V^*(i) = \frac{\mathbf{1}}{\mathbf{1} - \gamma} = \mathbf{1}$$
 (المرب $\gamma = \mathbf{1}$ برای)

- (ج) سیاست بهینه این است که همیشه به سمت شهری با بیشترین پاداش حرکت کنید. پس از رسیدن به آن شهر، برای همیشه در آنجا بمانید و به تجارت ادامه دهید.
 - (د) با فرض $r_i > r_i$ ، بزرگترین مقدار k برابر با $r_i > r_i$

$$V_1(s) = \max\{r_i + \cdot, \cdots\} > \cdot$$

اگر فرض $r_i > r_i$ را نداشته باشیم، آنگاه بزرگترین k ممکن برابر با $r_i > r_i$ خواهد بود.

باشد. positive strictly باشد، $V^*(1) > \cdot$ از آنجا که $V^*(1) > \cdot$

۲. پس از یک تکرار:

$$V_1(i) > \cdot$$

۳. پس از دو تکرار:

$$V_{\mathsf{Y}}(i-1) > {\boldsymbol{\cdot}}$$

۴. نهایتاً پس از i تکرار:

$$V_i(1) > \cdot$$

۵. اگر برای همه
ی j < i داشته باشیم $r_j = \cdot$ آنگاه:

$$V_j(1) = \cdot \quad \forall j < i$$

i=N در بدترین حالت وقتی γ .

$$V_{N-1}(1) = \cdot$$
 امکان پذیر است

اما:

$$V_N(1) > \cdot$$

(ه) با فرض اینکه $r_i > r_i$ باشد، بزرگترین مقدار ممکن برای k برابر با $r_i > r_i$

$$V_1(s) = \max\{r_i + \cdot, \cdots\} > \cdot$$

یم update میکنیم:
$$Q(1,S)$$
 مقدار $Q(1,S)$ را update میکنیم: $Q(1,S) \leftarrow \cdot / \Delta[\mathfrak{k} + 1 \cdot \cdot \cdot] + \cdot / \Delta(\cdot) = \mathfrak{k}$ بس از مشاهده یا انتقال $Q(1,E)$ مقدار $Q(1,E)$ را update میکنیم: $Q(1,E) \leftarrow \cdot / \Delta[\cdot + 1 \cdot \cdot] + \cdot / \Delta(\cdot) = \cdot$ بس از مشاهده یا انتقال $Q(1,E)$ مقدار $Q(1,E)$ را update میکنیم: $Q(1,E) \leftarrow \cdot / \Delta[\mathfrak{k} + 1 \cdot \cdot] + \cdot / \Delta(\cdot) = \mathfrak{k}$ بس از مشاهده یا انتقال $Q(1,S)$ مقدار $Q(1,S)$ را update میکنیم: $Q(1,S) \leftarrow \cdot / \Delta[\mathfrak{k} + 1 \cdot \cdot] + \cdot / \Delta(\cdot) = \mathfrak{k}$ بس از مشاهده یا انتقال $Q(1,S)$ مقدار $Q(1,S)$ را update میکنیم: $Q(1,S) \leftarrow \cdot / \Delta[\mathfrak{k} + 1 \cdot 1] + \cdot / \Delta(\cdot) = \mathfrak{k}$ بس از مشاهده یا انتقال $Q(1,S)$ مقدار $Q(1,S)$ را update میکنیم: $Q(1,S) \leftarrow \cdot / \Delta[\mathfrak{k} + 1 \cdot 1] + \cdot / \Delta(1) = \mathfrak{k}$

۵. (نمره) یک مدل MDP با افق نامتناهی و ضریب تخفیف γ با مشخصات زیر در نظر بگیرید:

$$T(s, a, s') = P(s'|f(s, a)), \quad R(s, a, s') = R(s, a)$$

 s_t که در آن Y است. دنباله حالتها به مجموعه حالتهای پسازتصمیم Y است. دنباله حالتها که در آن $t:S\times A\to Y$ است: و پاداشها t:S و پاداشها t:S به صورت زیر است:

مقدار مورد انتظار با تخفیف یاداشها تحت سیاست π به صورت زیر تعریف می شود:

$$V^{\pi}(s.) = \mathbb{E}\left[\sum_{t=\cdot}^{\infty} \gamma^{t} R(s_{t}, a_{t}) \mid a_{t} = \pi(s_{t})\right]$$

و تابع ارزش بهینه به صورت $V^*(s) = \max_{\pi} V^{\pi}(s)$ برای حالتهای پسازتصمیم:

$$W^{\pi}(y.) = \mathbb{E}\left[\sum_{t=1}^{\infty} \gamma^{t-1} R(s_t, a_t) \mid y.\right], \quad W^{*}(y) = \max_{\pi} W^{\pi}(y)$$

را بر حسب V^* به دست آورید. W^* (آ)

 W^* را بر حسب W^* بنویسید. راهنمایی: ابتدا V^* را بر حسب Q بنویسید و سپس آن را بر اساس W^* بنویسید.

(ج) میدانیم معادله بلمن فورد برای تابع ارزش به شکل زیر تعریف میشود.

$$V^{*}(s) = \max_{a} \left[R(s, a) + \gamma \sum_{s'} T(s, a, s') V^{*}(s') \right]$$

معادل این معادله برای W^* را ارائه دهید.

- (د) جاهای خالی را در الگوریتم زیر طوری پر کنید که یک الگوریتم policy iteration به دست آید. این الگوریتم باید تضمین کند که π^* را پیدا میکند. همچنین هر مورد را توضیح دهید:
 - سیاست $\pi^{(1)}$ را به صورت دلخواه مقداردهی اولیه کنید
 - $i=1,7,7,\ldots$ برای
 - رای $y\in Y$ را برای تمام $y\in Y$ محاسبه کن $W^{\pi^{(i)}}(y)$
- $\pi^{(i+1)}(s) = rg \max_a$ ______ سیاست جدید $\pi^{(i+1)}(s) = rg \max_a$ را طوری محاسبه کن که
 - را برگردان $\pi^{(i)}$ ، $s \in S$ برای تمام $s \in S$ را برگردان

$$W(y_t) \leftarrow (1 - \alpha)W(y_t) + \alpha$$

حل.

 V^* بر حسب W^* (آ)

$$W^*(y) = \sum_{s'} P(s' \mid y) V^*(s')$$

$$W^{*}(y.) = \mathbb{E} \left[R(s_{1}, a_{1}) + \gamma R(s_{1}, a_{1}) + \gamma^{*} R(s_{1}, a_{2}) + \dots \mid y. \right]$$

$$= \sum_{s_{1}} P(s_{1} \mid y.) \mathbb{E} \left[R(s_{1}, a_{1}) + \gamma R(s_{1}, a_{2}) + \dots \mid s_{1} \right]$$

$$= \sum_{s_{1}} P(s_{1} \mid y.) V^{*}(s_{1})$$

 $.s_1 o s'$ و y. o y و y. o y و با استفاده از مستقل بودن V^* از زمان، جایگزین می کنیم V^* (ت

$$V^*(s) = \max_{a} \left[R(s, a) + \gamma W^*(f(s, a)) \right]$$

$$\begin{split} V^*(s.) &= \max_{a.} Q(s., a.) \\ &= \max_{a.} \mathbb{E} \left[R(s., a.) + \gamma R(s_1, a_1) + \gamma^{\mathsf{T}} R(s_{\mathsf{T}}, a_{\mathsf{T}}) + \dots \mid s., a. \right] \\ &= \max_{a.} \left(R(s., a.) + \mathbb{E} \left[\gamma R(s_1, a_1) + \gamma^{\mathsf{T}} R(s_{\mathsf{T}}, a_{\mathsf{T}}) + \dots \mid f(s., a.) \right] \right) \\ &= \max_{a.} \left(R(s., a.) + \gamma W^*(f(s., a.)) \right) \end{split}$$

a. o a ، s. o s با تعمیم و تغییر نام متغیرها

W^* معادله بلمن برای

$$W^*(y) = \sum_{s'} P(s'|y) \max_{a} (R(s', a) + \gamma W^*(f(s', a)))$$

$$W^*(y) = \sum_{s'} P(s'|y) V^*(s')$$
 (از قسمت الف)
$$= \sum_{s'} P(s'|y) \max_a \left[R(s',a) + \gamma W^*(f(s',a)) \right]$$
 (از قسمت ب)

Policy iteration (د)

$$\pi^{(i+1)}(s) = \arg\max_{a} \left[R(s,a) + \gamma W^{\pi^{(i)}}(f(s,a)) \right] \quad ; \quad \pi^{(i)}(s) = \pi^{(i+1)}(s)$$

$$Q^{\pi}(s.,a.) = \mathbb{E}\left[R(s.,a.) + \gamma R(s_{1},a_{1}) + \gamma^{\mathsf{T}} R(s_{\mathsf{T}},a_{\mathsf{T}}) + \cdots \mid s.,a.\right]$$

= $R(s.,a.) + \gamma \mathbb{E}\left[R(s_{1},a_{1}) + \gamma R(s_{\mathsf{T}},a_{\mathsf{T}}) + \cdots \mid f(s.,a.)\right]$
= $R(s.,a.) + \gamma W^{\pi}(f(s.,a.))$

بهبود سیاست از (s,a) سیاست همگرا شد، $\pi^{(i+1)}(s) = \arg\max_a Q^{\pi^{(i)}}(s,a)$ الگوریتم پایان مییابد.

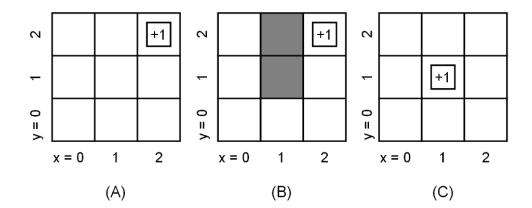
 W^* قاعده بهروزرسانی برای هاعده ا

$$W(y_t) \leftarrow (1 - \alpha)W(y_t) + \alpha \max_{a} \left(R(s_{t+1}, a) + \gamma W(f(s_{t+1}, a)) \right)$$

$$W^*(y) = \mathbb{E}_{s'} \left[\max_a \left(R(s', a) + \gamma W^*(f(s', a)) \right) \right]$$
 $\approx \max_a \left(R(s_{t+1}, a) + \gamma W(f(s_{t+1}, a)) \right)$ (تخمین با یک نمونه)

تخمین فعلی را با نرخ یادگیری lpha به سمت مقدار هدف بهروزرسانی کنید.

9. (نمره) در مسئله زیر مربوط به agent gridworld، میتواند اعمال W E، S، N، انجره مید که عامل را به ترتیب به سمت شمال، جنوب، شرق و غرب یک خانه حرکت می دهند. هیچ نویزی وجود ندارد، بنابراین این اعمال همیشه agent را در جهت مورد نظر حرکت می دهند، مگر آنکه آن جهت به بیرون از شبکه یا به خانه ای مسدود (خاکستری) منتهی شود، که در آن صورت هیچ حرکتی انجام نمی شود. خانه هایی که دارای X همچنین اجازهٔ اجرای عمل X را می دهند که عامل را از شبکه خارج کرده و وارد حالت نهایی (terminal) می کند. پاداش برای تمام انتقال ها صفر است، به جز انتقال خروج که پاداش آن X است. X و شود.



- (آ) مقدارهای بهینه برای شبکه (A) را کامل کنید.
- (س) سیاست بهینه برای شبکه (B) را مشخص کنید.
- (z) داریم، و s=(x,y) داریم، و s=(x,y) داریم، و میخواهیم مقدار بهینه $V^*(s)$ را با رابطهٔ خطی زیر تقریب بزنیم:

$$V(s) = \sum_{i} w_i \cdot f_i(s)$$

اگر ویژگیها x و $f_{\mathsf{T}}(x,y)=y$ و $f_{\mathsf{T}}(x,y)=y$ و سیاست $f_{\mathsf{T}}(x,y)=y$ و میاست مقادیر $f_{\mathsf{T}}(x,y)=y$ و میاست مده از (one-step look-ahead) در شبکه (A) بهینه باشد.

- (د) آیا میتوان مقادیر واقعی و بهینه V^* را برای شبکه (A) تنها با استفاده از این دو ویژگی نمایش داد؟ چرا یا چرا نه؟
- MDP فریک از مجموعه ویژگیهای زیر مشخص کنید کدام یک (در صورت وجود) از های MDP شبکهای بالا میتوانند «حل شوند»؛ به این معنا که بتوان مقادیری (احتمالاً غیربهینه) برای V(s) پیدا کرد که سیاست حاصل از نگاه یک مرحله ای به آینده، بهینه باشد.

$$f_{Y}(x,y) = y \cdot f_{Y}(x,y) = x \text{ i.}$$

. برای هر
$$(i,j)$$
، ویژگی $f_{i,j}(x,y)=1$ اگر $f_{i,j}(x,y)=1$ ، و صفر در غیر این صورت ii.

$$f_{\mathsf{Y}}(x,y) = \mathsf{Y}$$
، $f_{\mathsf{Y}}(x,y) = (y-\mathsf{Y})^{\mathsf{Y}}$ ، $f_{\mathsf{Y}}(x,y) = (x-\mathsf{Y})^{\mathsf{Y}}$ iii.

حل.

 $(\tilde{1})$

$$\begin{split} V(\mathbf{Y},\mathbf{Y}) &= \mathbf{1} \quad (\forall \mathbf{Y},\mathbf{Y}) = \mathbf{1} \\ V(\mathbf{1},\mathbf{Y}) &= \mathbf{1} \cdot \Delta \cdot V(\mathbf{Y},\mathbf{Y}) = \mathbf{1} \cdot \Delta \\ V(\mathbf{Y},\mathbf{Y}) &= \mathbf{1} \cdot \Delta \cdot V(\mathbf{Y},\mathbf{Y}) = \mathbf{1} \cdot \Delta \\ V(\mathbf{Y},\mathbf{Y}) &= \mathbf{1} \cdot \Delta \cdot V(\mathbf{Y},\mathbf{Y}) = \mathbf{1} \cdot \Delta \\ V(\mathbf{Y},\mathbf{Y}) &= \mathbf{1} \cdot \Delta \cdot V(\mathbf{Y},\mathbf{Y}) = \mathbf{1} \cdot \mathbf{Y} \Delta \\ V(\mathbf{Y},\mathbf{Y}) &= \mathbf{1} \cdot \Delta \cdot V(\mathbf{Y},\mathbf{Y}) = \mathbf{1} \cdot \mathbf{Y} \Delta \\ V(\mathbf{Y},\mathbf{Y}) &= \mathbf{1} \cdot \Delta \cdot V(\mathbf{Y},\mathbf{Y}) = \mathbf{1} \cdot \mathbf{Y} \Delta \\ V(\mathbf{Y},\mathbf{Y}) &= \mathbf{1} \cdot \Delta \cdot V(\mathbf{Y},\mathbf{Y}) = \mathbf{1} \cdot \mathbf{Y} \Delta \\ V(\mathbf{Y},\mathbf{Y}) &= \mathbf{1} \cdot \Delta \cdot V(\mathbf{Y},\mathbf{Y}) = \mathbf{1} \cdot \mathbf{Y} \Delta \\ V(\mathbf{Y},\mathbf{Y}) &= \mathbf{1} \cdot \Delta \cdot V(\mathbf{Y},\mathbf{Y}) = \mathbf{1} \cdot \mathbf{Y} \Delta \end{split}$$

ماتریس نهایی مقادیر:

	$x = \cdot$	x = 1	$x = \mathbf{Y}$
$y = \mathbf{Y}$	٠/٢٥	٠/۵	١
y = 1	٠/١٢٥	۰/۲۵	٠/۵
$y = \cdot$	1/1940	1/170	٠/٢۵

(ج) • اگر
$$|w_1| > |w_1|$$
، عامل ترجیح میدهد در جهت افقی حرکت کند:

به شرق: $w_1 > \cdot -$

به غرب: $w_1 < \cdot$ –

• اگر $|w_1| < |w_1|$ ، عامل ترجیح میدهد در جهت عمودی حرکت کند:

له شمال : $w_{\mathtt{Y}} > \cdot$ –

به جنوب: $w_{\mathsf{Y}} < {}^{\bullet}$ ب

 $|w_1| = |w_1|$ اگر

- هر دو مثبت: حرکت به صورت قطری به شمال شرق (رسیدن به (۲،۲))

- هر دو منفی: حرکت به جنوبغرب (دور شدن از هدف)

در نتیجه، اگر c>0 کند، مسیر بهینه را به سمت $w_1=w_1=c>0$ باشد و عامل از برخورد با دیوار اجتناب کند، مسیر بهینه را به سمت X پاداش میگیرد.

(د) فرض میکنیم تابع ارزش را با فرم زیر تقریب میزنیم:

$$V(x,y) = w_1 x + w_7 y$$

و مقادیر بهینه برخی خانهها در گرید A بهصورت زیر است:

$$V(\cdot, \Upsilon) = \cdot / \Upsilon \Delta \Rightarrow \cdot w_1 + \Upsilon w_{\Upsilon} = \cdot / \Upsilon \Delta$$

$$V(1, Y) = \cdot / \Delta \Rightarrow 1 w_1 + Y w_Y = \cdot / \Delta$$

$$V(\Upsilon,\Upsilon) = \Upsilon \Rightarrow \Upsilon w_{\Upsilon} + \Upsilon w_{\Upsilon} = \Upsilon$$

از رابطهٔ اول:

$$\Upsilon w_{\Upsilon} = \cdot / \Upsilon \Delta \Rightarrow w_{\Upsilon} = \cdot / \Upsilon \Delta$$

جایگذاری در رابطهٔ دوم:

$$w_1 + \Upsilon(\cdot / \Gamma \Delta) = \cdot / \Delta \Rightarrow w_1 = \cdot / \Upsilon \Delta$$

بررسی در معادلهٔ سوم:

$$Y(\cdot,Y\Delta) + Y(\cdot,Y\Delta) = \cdot,\Delta + \cdot,Y\Delta = \cdot,V\Delta \neq Y$$

دستگاه معادلات ناسازگار است؛ یعنی هیچ انتخابی از w_1, w_7 وجود ندارد که همهٔ مقادیر بهینه را دقیق بازسازی کند. تابع ارزش بهطور غیرخطی به موقعیت و مسیر بهینه وابسته است. ویژگیهای x, y اطلاعات کافی ندارند.

- $f_{\mathsf{Y}}(x,y) = y \ , f_{\mathsf{Y}}(x,y) = x \ i.$ (ه) فقط شبکهی (A) قابل حل است. زیرا ویژگیها agent را به یک جهت ثابت هدایت میکنند، اما در (B) وجود مانع و در (C) موقعیت مرکزی هدف باعث ناهماهنگی با این جهت می شود.
- ن نان. (x,y) = (i,j) اگر (x,y) = (i,j) وگرنه و $f_{i,j}(x,y)$ = ii هر سه شبکه (x,y) (x,y) قابل حل هستند؛ زیرا برای هر خانه ویژگی جداگانه وجود دارد و میتوان با انتخاب مناسب وزنها جهت بهینه را تعیین کرد. (one-hot encoded)
- این تابع $f_{\mathsf{Y}}(x,y) = (y-1)^{\mathsf{Y}}$ ، $f_{\mathsf{Y}}(x,y) = (x-1)^{\mathsf{Y}}$ iii. و این تابع ارزش زمانی جهت درست ایجاد می کند که $w_{\mathsf{Y}} = c < \cdot$ و $w_{\mathsf{Y}} = c < \cdot$ انتخاب شود. اما در شبکههای (A) و (B)، و گوشه قرار دارد.