بسمه تعالى



دانشگاه صنعتی امیرکبیر

دانشکده مهندسی کامپیوتر و فناوری اطلاعات

پاسخنامه تمرین سری چهارم مبانی و کاربردهای هوش مصنوعی

«فصل ششم»

۱. فرض کنید در حال تهیهی یک فهرست غذا برای یک مهمانی ویژه هستید. آنچه که میتوان بهعنوان پیشغذا، نوشیدنی، غذای اصلی و دسر انتخاب نمود به شرح زیر است:

- پیشغذا (A): سبزیجات (ve)، حلزون (es)
- نوشیدنی (B): آب (wa)، لیموناد (so)، شیر (mi)
- غذای اصلی (C): ماهی (fi)، بیف (be)، پاستا (pa
- دسر (D): کیک سیب (ap)، بستنی (ic)، پنیر (eh)

از آنجا که پذیرایی تمامی مهمانان با غذای یکسانی انجام می شود، این فهرست باید شامل محدودیتهای زیر باشد:

- انتخاب سبزیخوارها: پیشغذا باید سبزیجات باشد و یا غذای اصلی پاستا یا ماهی (و یا هردو) باشد.
- بودجه کلی: اگر شما حلزون را بهعنوان پیشغذا انتخاب کرده باشید توانایی خرید نوشیدنی دیگری جز آب را ندارید.
 - نیاز به کلسیم: شما باید حداقل یکی از موارد شیر، بستنی یا پنیر را داشته باشید.

الف) گراف محدودیت را برای متغیرهای C ،B ،A و D رسم کنید.

ب) برای یافتن راهحل این مسئله، از روش جستجوی عقب گرد قدم به قدم با اعمال forward checking و با توجه به هیوریستیکهای MRV و Proward checking مشخص کنید که چه مقداری به چه متغیری اختصاص می یابد و در هر قدم به دلیل انتخاب متغیر و مقدارش به اختصار اشاره کنید. با انتخاب مقدار es برای متغیر A کار خود را آغاز کنید. (در صورت یکسان بودن اولویت متغیرها یا مقدارها، به دلخواه عمل کنید.)

مسئله رمزنگاری زیر را با الگوریتم backtracking به کمک تکنیک «پرش رو به عقب با هدایت برخورد (Conflicted-directed Backjumping)» و
 با هیوریستیکهای MRV و LCV به صورت دستی حل نمایید. (به دنبال این هستیم که هر حرف را به یک رقم نگاشت دهیم.)

 \bigotimes_{BA}^{AB}

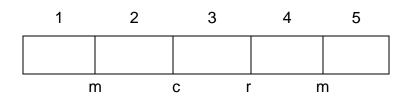
(متغیرها و دامنه هریک و محدودیت هارا ذکر کرده و توجه کنید که رقم سمت چپ این عددها نمی تواند صفر باشد .)

۳. فرض کنید پلیسی به دنبال دستگیری فروشندگان مواد مخدر (D) به این نتیجه میرسد که فروشندگان در یک یا تعدادی از آپارتمانهای زیر مخفی شده اند. از آنجا که در سایر آپارتمانها خانوادههای بدون فرزند (A)، خانوادههای با فرزند کوچک (B)، خانوادههای با فرزندان نوجوان (T) زندگی می کنند، پلیس قبل از شکستن در هر یک از آپارتمانها تقریبا باید مطمئن باشد که فروشنده مواد مخدر در آن آپارتمان مخفی شده است. در غیر این صورت به دلیل ورود غیرمجاز از او شکایت می شود.

برای حدس زدن این که فروشندگان در کدام یک از آپارتمانها قرار دارند، پلیس از این حقیقت استفاده می کند که معمولا صداهای مختلفی از آپارتمانهای مختلف شنیده می شود و هرگاه بین دو آپارتمان بایستد تنها صدای بلندتر را خواهد شنید. میزان بلندی صدا به ترتیب از زیاد به کم به صورت زیر است:

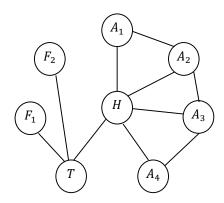
- (T) صدای موسیقی (m) خانوادههای دارای فرزند نوجوان (T)
- (B) کودکان در خانوادههای دارای فرزند کوچک صدای گریه کردن (C) کودکان در خانوادههای دارای فرزند کوچک
 - صدای موردنظر پلیس (r) از فروشندگان مواد مخدر (D)
 - خانوادههای بدون فرزند (A) معمولا ساکت (S)

برای مثال اگر در یک آپارتمان یک کودک و در آپارتمان مجاور یک نوجوان وجود داشته باشد، صدایی که پلیس با ایستادن بین این دو آپارتمان میشنود صدای موسیقی (m) است. پلیس با ایستادن بین هر دو آپارتمان صداهای زیر را میشنود و تصمیم به حل آن با استفاده از CSP می گیرد. او متغیرها، دامنهها و محدودیتها را چگونه باید تعریف کند؟

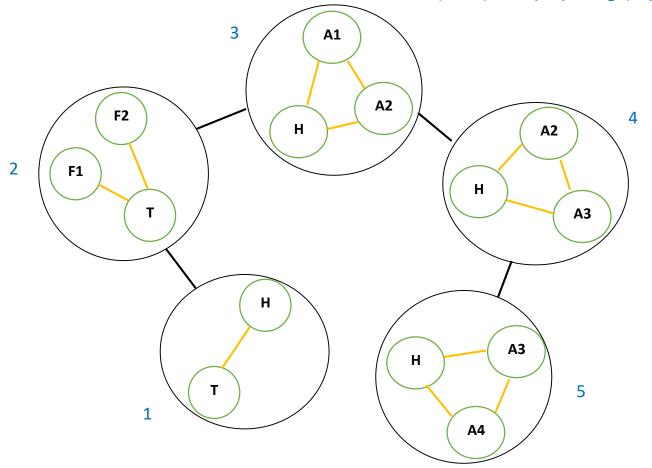


$$V=\{1,7,7,7,8\}$$
 $V=\{1,7,7,7,8\}$
 $V=\{1,7,7,8\}$
 $V=\{1,7,7,8\}$
 $V=\{1,7,7,8\}$
 $V=\{1,7,7,8\}$
 $V=\{1,7,7,8\}$
 $V=\{1,7,7,8\}$
 $V=\{1,7,7,8\}$
 $V=\{1,7,7,8\}$
 $V=\{$

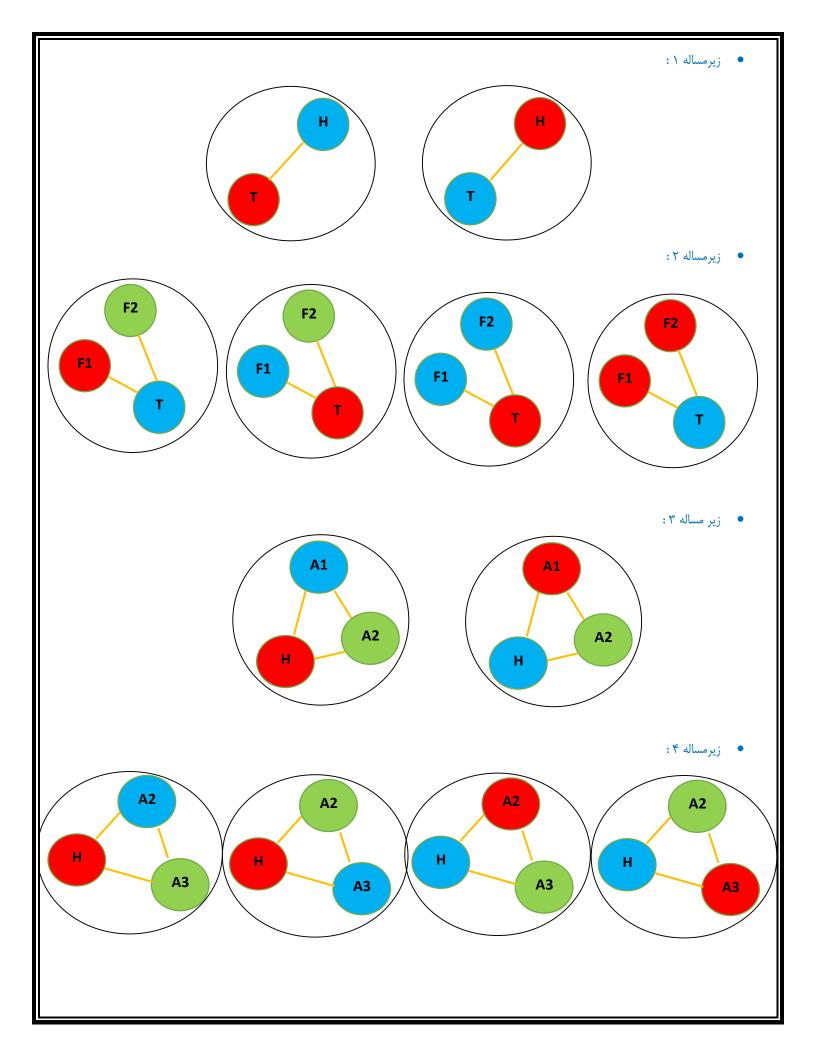
۴. با استفاده از روش تجزیه درختی یک راهحل برای گراف مسئله رنگ آمیزی زیر به دست آورید. دامنه ۲، ۲، ۹ و ۲۱ برابر با (R,B) و دامنه سایر متغیرها برابر با (R,G,B) می باشد.



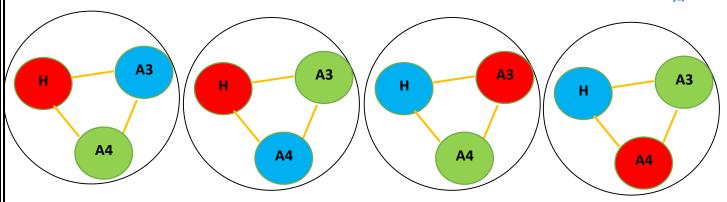
یک تجزیه درختی مناسب برای گراف بالا عبارت است از:



در گام بعد هر یک از زیر مسآلههای بدست آمده را به طور مستقل حل کرده و جوابهای هریک را به دست می آوریم. برای حل هریک ، از CSP با این محدودیت که رنگ خانه های مجاور نباید یکسان باشد ، استفاده می کنیم :

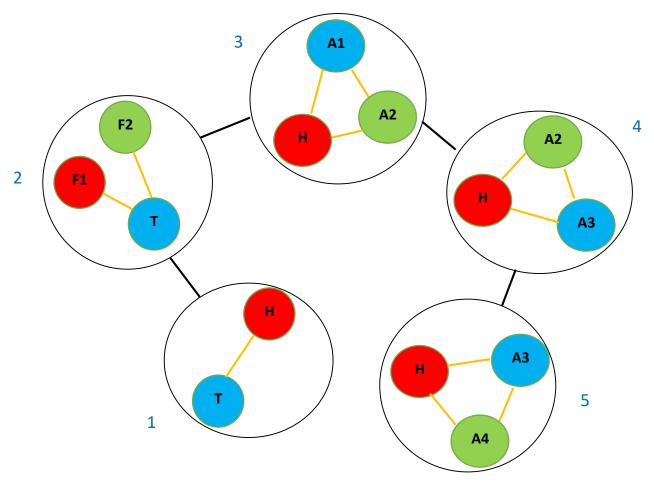


و زيرمساله ۵ :



در گام نهایی به حل مساله کلی میپردازیم . در این مساله متغیرها همان زیرمسالههای ۲ ، ۲ ، ۳ ، ۴ و ۵ بوده ، دامنه هریک همان جوابهای به دست آمده برای آن بوده و محدودیتهای آن ، یکسان بودن رنگ متغیرهای همنام در دو متغیر مجاور است.

بنابراین با حل یک CSP به جواب نهایی رسیده که یک نمونه از آن به شکل زیر میباشد.



جواب نهایی باید از طریق الگوریتم کارای درختی CSP به دست آید که روند آن باید در حل مساله انجام شود.

در این جواب ، برای متغیر ۱ مقدار دوم دامنه (جواب سمت راست) ، برای متغیر ۲ مقدار اول دامنه ، برای متغیر ۳ مقدار اول دامنه ، برای متغیر ۵ مقدار اول دامنه است.

۵. در صفحه شطرنج زیر ، وزیرهای قرمز همدیگر را تهدید می کنند.



این مسئله را قصد داریم با استفاده از جستوجوی محلی CSP و با فرموله سازی حالت کامل حل کنیم. (در هر ستون یک وزیر)

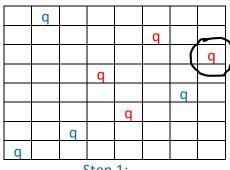
الف) ۳ سطح از حل این مسئله به کمک هیوریستیک min-conflict را نشان دهید.

هیوریستیک min-conflict شامل ۲ گام می شود.

۱. به طور تصادفی یکی از متغیرهایی که ۱ یا بیشتر محدودیت را نقض میکنند ، انتخاب کن.

۲. یک مقداردهی جدید برای آن متغیر پیدا کن ، به طوری که تعداد محدودیت های نقض شده را کمینه کند.

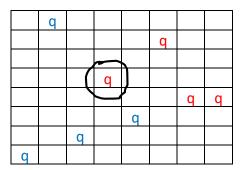
Step 0:



Step 1:

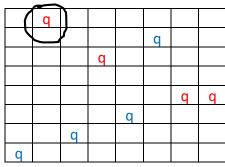
	q						2
					q		2
							1
			q				3
						q	1
				q			2
		q					2
q							2

از بین ۲ خانهای که مقدار ۱ دارند ، یکی را به تصادفی انتخاب کرده و وزیر را در آن قرار میدهیم:

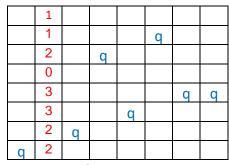


Step 2:											
	q		2								
			2		q						
			1								
			1								
			4			q	q				
			2	q							
		а	2	,	_	_	_				

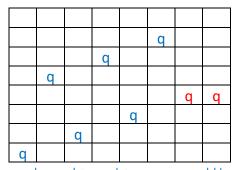
از بین ۲ خانهای که مقدار ۱ دارند ، یکی را به تصادفی انتخاب کرده و وزیر را در آن قرار میدهیم:



Step 3:



وزیر را در خانه ای که مقدار 0 دارد قرار میدهیم:



با ادامه همین رویه در نهایت می توان به جواب رسید.

ب) به نظر شما چه ارتباطی میان هیوریستیکهای MRV و min-conflict وجود دارد؟ توضیح دهید.

تفاوتهای گوناگونی بین MRV و min-conflict وجود دارد ، اما سه نکته اصلی که در اینجا به دنبال آن هستیم عبارتند از :

• MRV با یک انتساب خالی شروع کرده (متغیرها در ابتدا مقداری ندارند) و به دنبال مقداردهی کامل و سازگار است ، در مقابل min-conflict با یک انتساب ناسازگار شروع کرده و سعی در تصحیح آن دارد.

- زمانی که از MRV به همراه backtracking استفاده می کنیم ، همواره میتوانیم به پاسخ نهایی برسیم (یا به این نتیجه برسیم که CSP پاسخی ندارد) ؛ در مقابل ، min-conflict باتوجه به ماهیت تصادفی بودن آن ، نمیتواند همچنین نتیجهای را تضمین کند.
 - در برخی از مسائل (برای مثال 8-queen) اثبات شده است که min-conflict بسیار سریعتر از MRV عمل می کند.

۶. امتیازی

فرض کنید شما مسئول برنامهریزی پروازهای شرکت هواپیمایی ایران هستید. پروازهایی که صبح شنبه این شرکت هواپیمایی باید انجام دهد ، و مدت پرواز در زیر لیست شده اند:

- a. پرواز تهران-اصفهان ، ۱:۳۰ ساعت
 - b. تهران-مشهد، ۲ ساعت
 - C. مشهد-تهران ، ۲ ساعت
 - d. اصفهان اهواز ، ۱:۳۰ ساعت
 - e. کیش-تهران ، ۲ ساعت
 - f. اهواز–مشهد ، ۴ ساعت
 - g. مشهد-اصفهان ، ۲:۳۰ ساعت
 - h. اصفهان –اهواز ، ۱:۳۰ ساعت
 - i. اهواز-مشهد ، ۴ ساعت
 - j. تهران-اصفهان ، ۲:۳۰ ساعت
 - k. اهواز–کیش ، ۱ ساعت
 - ا. اصفهان-کیش ، ۱:۳۰ ساعت
 - m. کیش-مشهد ، ۳ ساعت

۲۰-۷ باشد.

همچنین این شرکت هواپیمایی تنها ۳ خلبان داشته که در شهرهای تهران ، کیش و اهواز ساکن هستند . فرض کنید تمامی پروازهای ذکر شده باید در بازه زمانی ۷ صبح الی ۲۰ انجام شوند (یعنی تمامی پروازها بعد از ساعت ۷ انجام شده و تا قبل از ساعت ۲۰ تمامی هواپیماها به فرودگاه مقصد رسیده باشند) . همچنین هر ۳ خلبان ساعت ۶ صبح در محل فرودگاه حاضر اند.

هر خلبان برای جابه جایی بین هواپیماها و یا از فرودگاه به هواپیما ۱ ساعت زمان نیاز داشته باشد. شما مسئول این هستید که برای هریک از این پروازها ، ساعت شروع ذکر کنید . (برای مثال پرواز a ساعت ۲ ، پرواز b ساعت ۱۳ ، ... و پرواز k ساعت ۱۸) به کمک الگوریتم CSP به سوالات زیر پاسخ دهید :

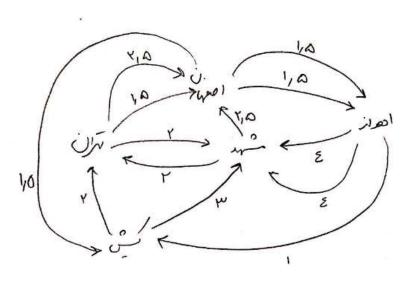
الف) برای این مسئله دو نوع فرموله سازی CSP ارائه دهید . متغیرها ، دامنه ها و محدودیت هارا در هریک به طور کامل ذکر کنید .

• متغیرها را پروازها قرار داده ، دامنه آن زوج (زمان شروع پرواز و خلبان) و محدودیت ها ، حضور خلبان در مبدا پرواز (یعنی بین هر دو پرواز مقصد قبلی ، مبدا بعدی باشد و بین پایان زمان قبلی و شروع بعدی یک ساعت زمان برای جابه جایی خلبان موجود باشد) و زمان شروع و پایان همه ی پروازها در بازه

- متغیرها خلبانها باشند ، دامنه آن ها مجموعه ای از پروازها باشد و محدودیت ها حضور خلبان در مبدا پرواز (یعنی بین هر دو پرواز مقصد قبلی ، مبدا بعدی باشد و بین پایان زمان قبلی و شروع بعدی یک ساعت زمان برای جابه جایی خلبان موجود باشد) ، زمان شروع و پایان همه ی پروازها در بازه ۲۰-۲۰ باشد و تمام پروازها توسط ۳ خلبان پوشش داده شود.
 - ب) یک پاسخ برای این مسئله پیدا کنید.

خلبان ۱ در تهران ، ۲ در کیش و ۳ در اهواز است.

میخواهیم با ۳ مسیر که شروع آنها شهرهای بالا بوده کل یالهای گراف را پوشش دهیم به طوری که هزینه مسیر از ۱۳ (۲۰-۷) کمتر باشد. (با گذشت از هر راس یک واحد به هزینه مسیر اضافه می شود.



یک پاسخ برای آن عبارت از:

خلبان ١:

b: V-9, g: \-\17:\(\tau_\), d: \\(\tau_\):\(\tau_\)-\\\0, f: \\(\tau_\).

خلبان ۲:

e: V-9, a: 1 ·- 11: Ψ·, h: 17: Ψ·- 1Ψ, k: 1Δ-18, m: 1V- Υ·

خلبان ۳:

i: V-11, c: 17-14, j: 10-17: 4. l: 11: 11: 10: 4.