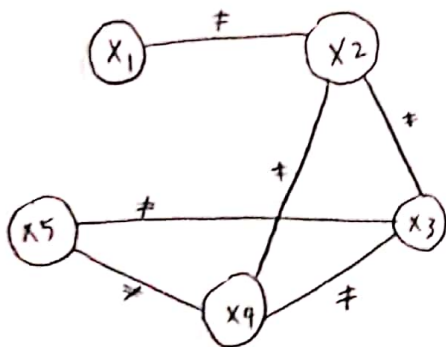


CSP = (X, D, C)

$X = \{x_1=1, x_2=2, x_3=3, x_4=4, x_5=5\}$

$D_{x_1} = \{C\}, D_{x_2} = \{B, C\}, D_{x_3} = \{A, B, C\}, D_{x_4} = \{A, B, C\}, D_{x_5} = \{B, C\}$

$C = \{ \langle (x_1, x_2), x_1 \neq x_2 \rangle, \langle (x_2, x_3), x_2 \neq x_3 \rangle, \langle (x_2, x_4), x_2 \neq x_4 \rangle, \langle (x_3, x_4), x_3 \neq x_4 \rangle, \langle (x_3, x_5), x_3 \neq x_5 \rangle, \langle (x_4, x_5), x_4 \neq x_5 \rangle \}$



arc-Consistency :

$x_2 = C \Rightarrow x_1 = ?$ so that $D_{x_2} = \{B\}, D_{x_1} = \{C\}$

$x_4 = B \Rightarrow x_2 = ?$ so that $D_{x_4} = \{A, C\}$

$x_3 = B \Rightarrow x_2 = ?$ so that $D_{x_3} = \{A, C\}$

$x_5 = C \Rightarrow \begin{cases} x_4 = ? \\ x_3 = ? \end{cases}$ so that $D_{x_5} = \{B\}$

$(x_1 = C, x_2 = B, x_3 = A, x_4 = C, x_5 = B)$

Primal Graph می نموده CSP به شکل درخت باشد به عنوان آن را در زمان polynomial حل کرد.

(مراحل حل یک Tree-CSP : 1- topological sort از او در $O(n+m)$ (n تعداد راس و m تعداد یال)

2- برقرار DAC از او در $O(nd^2)$ (n تعداد راس های درخت = تعداد متغیرهای CSP و d کران بالایی اندازه ی دامنه هر متغیر)

3- Assignment از او در $O(nd^2)$. در نهایت این ۲ مرحله، نمونه یا رشتن polynomial حل می شود. همچنین در این روش به Backtrack هم نیاز داریم.

12. ؟

13. که در اینجا به ضمیمه شده است.

← ایند فقط یک مقدار دهی از صفا گشته دارد.

$$(x_1=1 < x_2=2 < x_3=3 < x_4=4 < x_5=5 < x_6=6 < x_7=7 < x_8=8 < x_9=9 < x_{10}=10)$$

← ب. x_1 نسبت به x_2 با Arc consistent اگر x_1 هر مقدار را بگیرد. برای x_2 باز هم مقدار دهی معین در این است.

if $x_1=10 \Rightarrow x_2=?$ so that $D_{x_1}=\{1,2,\dots,9\}$, $D_{x_2}=\{1,2,\dots,10\}$

(*) توجه داریم که AC در این سمت فقط یک طرفه است. اگر بخواید در طرفه باشد باید مقدار 1 را از دامنه x_2 حذف کنیم

← ب. برای برقراری AC بین x_3 نسبت به x_4 : $D_{x_3}=\{1,2,\dots,9\}$, $D_{x_4}=\{1,2,\dots,10\}$

برای برقراری AC بین x_2 نسبت به x_3 : $D_{x_2}=\{1,2,\dots,8\}$, $D_{x_3}=\{1,2,\dots,9\}$

← حال برای برقراری AC بین x_1 نسبت به x_2 : $D_{x_1}=\{1,2,\dots,7\}$, $D_{x_2}=\{1,2,\dots,8\}$

در مجموع : $D_{x_4}=\{1,2,\dots,10\}$, $D_{x_3}=\{1,2,\dots,9\}$, $D_{x_2}=\{1,2,\dots,8\}$, $D_{x_1}=\{1,2,\dots,7\}$

← ت. چون در واقع هر x_i نسبت به x_{i+1} AC است یعنی $(x_9$ نسبت به $x_{10})$ و $(x_8$ نسبت به $x_9)$ و $(x_7$ نسبت به $x_8)$ و $(x_6$ نسبت به $x_7)$ و $(x_5$ نسبت به $x_6)$ و $(x_4$ نسبت به $x_5)$ و $(x_3$ نسبت به $x_4)$ و $(x_2$ نسبت به $x_3)$ و $(x_1$ نسبت به $x_2)$ هستند پس یعنی :

$$D_{x_{10}}=\{1,2,\dots,10\}$$

$$D_{x_9}=\{1,2,\dots,9\}$$

$$D_{x_8}=\{1,2,\dots,8\}$$

$$D_{x_7}=\{1,2,\dots,7\}$$

$$D_{x_6}=\{1,2,\dots,6\}$$

$$D_{x_5}=\{1,2,\dots,5\}$$

$$D_{x_4}=\{1,2,3,4\}$$

$$D_{x_3}=\{1,2,3\}$$

x_1 نسبت به x_2 با AC اگر : $D_{x_1}=\{1\}$ $\Rightarrow D_{x_2}=\{1,2\}$

← ث. اگر گسترش AC=3 به ازای هر قید حداقل یک بار AC بودن را چک می کند، پس حداقل مقدار $(n-1)$ بار بررسی می کند.

← ج. دنباله ای که یا صعودی یا نزولی باشد مثل $\{1,2,3\}$ یا $\{3,2,1\}$ کافیت قید زیر را داشته باشیم :

$$(x_i - x_{i+1})(x_{i+1} - x_{i+2}) > 0 \text{ for } i \in [1, n-2]$$

$$CSP = (X, D, C)$$

$$X = \{x_1, x_2, \dots, x_n\}$$

$$D_{x_i} = \{1, 2, \dots, m\} \text{ for } i \in [1, n]$$

$$C = \{ \langle (x_1, x_2, x_3), (x_1 - x_2)(x_2 - x_3) > 0 \rangle, \langle (x_2, x_3, x_4), (x_2 - x_3)(x_3 - x_4) > 0 \rangle, \dots, \langle (x_{n-2}, x_{n-1}, x_n), (x_{n-2} - x_{n-1})(x_{n-1} - x_n) > 0 \rangle, \langle (x_3, x_4, x_5), (x_3 - x_4)(x_4 - x_5) > 0 \rangle, \dots \}$$

مسئله را به شکل زیر در قالب CSP بیان می کنیم:

$$CSP = (X, D, C)$$

$$X = \{C_3, C_2, C_1, S, E, N, D, M, O, R, Y\}$$

$$D_{C_1} = D_{C_2} = D_{C_3} = \{0, 1\}, D_E = D_N = D_D = D_O = D_R = D_Y = \{0, 1, \dots, 9\}$$

$$D_S = \{1, 2, \dots, 9\}, D_M = \{1\}$$

$$\begin{array}{r} C_3 \ C_2 \ C_1 \\ S \ E \ N \ D \\ + \ M \ O \ R \ E \\ \hline M \ O \ N \ E \ Y \end{array}$$

در این مثال M یک carry هست که نمی تواند صفر باشد.

Constraints :

All different ([S, E, N, D, M, O, R, Y])

$$D + E = 10 \times C_1 + Y$$

$$C_1 + N + R = 10 \times C_2 + E$$

$$C_2 + E + O = 10 \times C_3 + N$$

$$C_3 + S + M = 10 \times M + O$$

ارادین سوال سوم

* نکته carry حاشیاً ضرورتی هستند

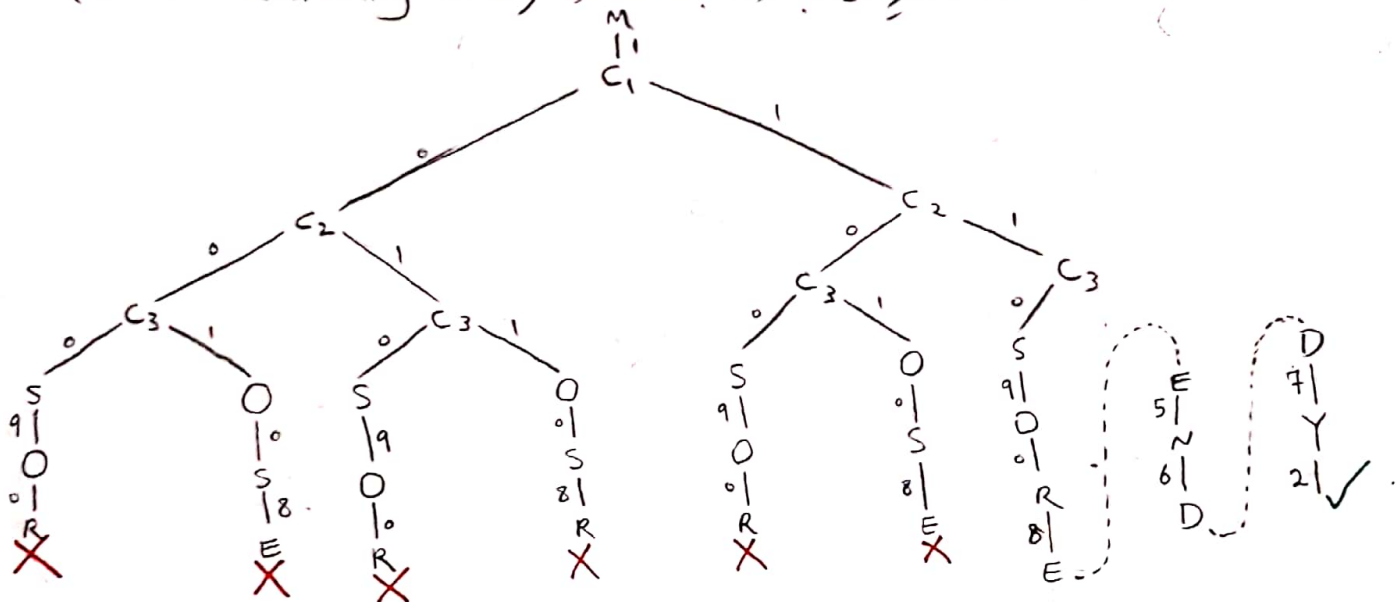
زیرا حتی اگر $C_1 = 1 \leftarrow 8 + 9$

اگر $C_2 = 1 \leftarrow C_1 (=1) + 8 + 9$

پس $D_{C_i} = \{0, 1\}$ و $C_4 = M$ که صفر نمی تواند باشد.

با هیورستیک MRV \leftarrow چه متغیری برای مقداردهی انتخاب شود (min remaining values)

با هیورستیک LCV \leftarrow چه مقدار برای چه متغیری انتخاب شود، نسبت داده شود. (least constraining value)



سوال چهارم

\leftarrow الف

$$CSP = (X, D, C)$$

$$X = \{A, B, C, D, E, F, G\}$$

$$D_A = \{1, 4\}, D_B = \{4\}, D_C = \{3\}, D_D = \{2, 3, 4\}, D_E = \{2\}, D_F = \{3, 4\}, D_G = \{2\}$$

Constraints :

All different ([A, B]);

All different ([A, C, D, G]);

All different ([B, F]);

All different ([D, E, F]);

متغیر	A	B	C	D	E	F	G
مقدار باقی مانده	1, 4	4	3	2, 3, 4	2	3, 4	2
دارای محدودیت با # متغیر دیگر	4	2	3	5	2	3	3

\leftarrow ب

ادامه سوال چهارم

ب) هدرینگ (min remaining value) در مرحله بعد سه متغیر C, E, G را می توان انتخاب کرد.

که در نهایت از این بین با استفاده از درجه متغیر $primal$ Graph مقدار انتخاب ها را به ۲ می رسانیم یعنی C, G انتخاب خواهد کرد که اینجا دیگر به صورت تعدادی نمی توان انتخاب کرد.

ت) اگر صرفاً از هدرینگ درجه استفاده کنیم، متغیر D انتخاب می شود.

ث) ←

انتخاب محدودیت	A	B	C	D	E	F	G
مقدار ممکن	1, 4	4	3	2, 3, 4	2	3, 4	2
محدودیت بین A, B	1	4	3	2, 3, 4	2	3, 4	2
محدودیت بین A, C	1	4	3	4	2	3, 4	2
محدودیت بین B, F	1	4	3	4	2	3	2
محدودیت بین:							

✓ جواب ←

سوال پنجم

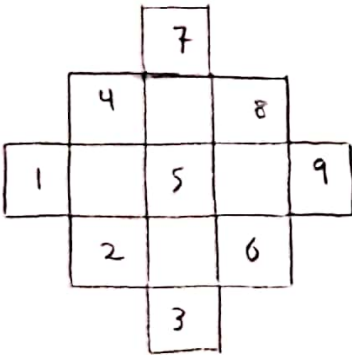
الف) ←

$\frac{n(n^2+1)}{2}$, برای 5×5 درجه برد برای 3×3 هم امتحان می کنیم:

\Rightarrow

4	3	8
9	5	1
2	7	6

 $\text{جمع هر سطر} = 15 = \frac{3(9+1)}{2} = 15$ ✓



$csp = (X, D, C)$

$X = \{x_{11}, x_{12}, \dots, x_{1n}, x_{21}, x_{22}, \dots, x_{2n}, \dots, x_{n1}, x_{n2}, \dots, x_{nn}\}$, $|X| = n^2$

$D_{x_{ij}} = \{1, 2, \dots, n^2\}$ for $i, j \in [1, n]$

constraints:

$\sum_{j=1}^n x_{ij} = \frac{n(n^2+1)}{2}$ for $i \in [1, n] \Rightarrow$ جمع هر سطر = عدد ثابت

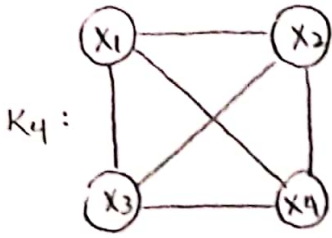
$\sum_{i=1}^n x_{ij} = \frac{n(n^2+1)}{2}$ for $j \in [1, n] \Rightarrow$ جمع هر ستون = عدد ثابت

$\sum_{i=1}^n x_{ii} = \frac{n(n^2+1)}{2}$, $\sum_{i=1}^n x_{i(n-i+1)} = \frac{n(n^2+1)}{2} \Rightarrow$ جمع متغیرهای اصلی و فرعی = عدد ثابت



عرض درخت فوق برابر 3 است.
* اگر یک $m \times n$ گریده داشته باشیم عرض درخت کمینه برابر با $\min(m, n)$ است.

سوال نهم



← (الف) * بررسی AC: هست. زیرا برای هر دو رأس اگر به یکی رنگ بدهیم، برای رأس دیگر، انتخاب‌هایی باقی می‌ماند.

* بررسی PC: هست. زیرا اگر برای هر سه رأس، اگر به دو رأس

رنگ دهیم متناوب را محدودیت نشان بدهیم، برای رأس سوم باز هم یک انتخاب داریم (چون گراف کامل است، هر سه رأس که انتخاب شود، همگی مجاور هستند ولی ما ۳ رنگ متفاوت داریم برای رنگ دهی هر سه رأس که انتخاب کنیم).

* بررسی 4C: ندارد. گراف کامل هست و تمام رئوس با هم مجاور هستند و ما تنها ۳ رنگ داریم. اگر به ۳ رأس (که حتماً همگی مجاور هستند) رنگ دهیم معتبر نیستیم (قطعاً باید ۳ رنگ متفاوت به ۳ رأس مذکور بدهیم) برای رأس چهارم، هیچ انتخابی نداریم.

** آیا می‌توان با در نظر گرفتن یک قید بیشتر مسئله را Consistent-4 کرد؟ بله، باید یک قید را به نحوه اضافه کرد که یکی از رئوس گراف با یکی دیگر از رئوس مجاور نشود.

← (ب) اگر R یک مسئله 3-Coloring باشد ← Consistent-2, Consistent-3 هست قطعاً چون ۳ رنگ داریم و اگر گراف کامل هم باشد باز در مورد AC و PC مشکلی پیش نمی‌آید.

← Consistent-4: باید بررسی شود. مثلاً اگر مثل مسئله (الف)

گراف کامل باشد، به شرطی که دو رأس اگر تنها دو رأس با هم مجاور نباشند، مشکل برطرف می‌شود و Consistent-4 هم خواهم داشت.

سوال دهم

که در پاسخی که ضمیمه شده است.