

سوال ۱

(آ) در مسائل CSP برای انتخاب کردن اینکه کدام node را باید مورد بررسی قرار دهیم می‌توانیم policy های مختلفی داشته باشیم که در ادامه به صورت خلاصه دو مورد از این policy ها را توضیح می‌دهم

MRV (minimum remaining values):

برای اینکه انتخاب کنیم در مرحله بعدی کدام variable را مقدار دهی کنیم به سراغ variable ای می‌رویم که کمترین تعداد حالات ممکن بین بقیه را دارد و دلیل انجام این کار به این دلیل است که احتمال اینکه این variable زودتر، انتخابات ممکن آن صفر شود بیشتر است بنابراین زودتر آن را مقدار دهی می‌کنیم تا احتمال backtrack و گمراهی داشته باشیم.

LCV (Least Constraining Value):

در این policy ابتدا variable های را مقدار دهی می‌کنیم که در همپایه‌های خود کمترین تغییرات را داشته باشند. در این policy، به دلیل اینکه از arc-consistency یا forward checking های بیشتری باید استفاده کنیم نیاز به محاسبات بیشتری هستیم اما همچنان با سرعت بیشتری به جواب می‌رسیم.

(۱)

در این گراف اگر رأس وسطی را انتخاب کنیم به جستگاه از ایده
 $cutset$ Conditioning استفاده کنیم به جواب و راه حل پسندای می‌رسیم.
 به صورت خلاصه با انتخاب کردن رأس وسطی تمامی $value$ های
 ممکن را به آن رأس می‌دهیم و به ازای هر $value$ مسئله جدید را حل می‌کنیم
 این کار به این صورت انجام می‌شود که با حذف انتخاب کردن $value$
 برای رأس وسطی می‌توانیم با اعمال کردن شروط آن رأس با رأس های
 همسایه $value$ های غیر ممکن را از همسایه های این رأس حذف کنیم
 و به صورت کلی این رأس را از مسئله حذف کنیم. در این صورت
 مسئله به 4 زیردرخت تقسیم می‌شود که حل کردن مسائل
 $tree-structured$ CSP به سادگی قابل انجام است (در زمان nd^2)

(۲)

خیر، با توجه به اینکه بازی $non-zero$ sum است. بازیکن ها به دنبال
 min یا max کردن یک $value$ هستند و هر بازیکن به دنبال
 max کردن $value$ خود می‌باشد. به همین دلیل نمی‌توانیم از
 $alpha-beta$ استفاده کنیم.

(د)

استفاده در expectimax لزوماً به یک جواب optimal نمی‌رسد، احتمال این است که در نهایت در state ای قرار بگیریم که احتمال بدین راه رسیدن تومان یا بیش از آن کاهش پیدا کرده باشد.

اگر از minimax استفاده کنیم حتی اگر حریف ما adversarial باشد. ما تصمیمی می‌گیریم که لزوماً احتمال را افزایش دهد. با توجه به اینکه حریف حرکت random انجام می‌دهد. ممکن است تصمیمی که می‌گیریم احتمال بدین را به بالاترین حد ممکن نرساند اما هدف الگوریتم افزایش این احتمال است. در این صورت با توجه به اینکه درخت به سمت حرکت می‌کند.

که مقدار 1 شود، در واقع هر دو درخت expectimax و minimax

در حال تلاش برای افزایش این احتمال هستند، و در هر دو درخت

به یک جواب optimal می‌رسیم.

مسئله (2)

(آ) متغیرها در این مسئله (کافی) H ها هستند.و دسته هر یک از این H ها، Time شروع آنها است.

$$T = \{0, 1, 2, \dots, 14\}$$

و $H_{00}, H_{01}, H_{02}, H_{03}$ و H_{10}, H_{11}, H_{12} و H_{20}, H_{21}, H_{22} و $H_{30}, H_{31}, H_{32}, H_{33}$ متغیرها

(ب) در این مسئله CSP، طبق قیاس قبلی متغیرها و دامنه‌ها را تعریف کردیم و در این بخش آنها را لازم است که قیود را قرار دهیم.

$H_{00}, H_{01}, H_{02}, H_{10} \rightarrow \text{Computer 1}$

$H_{11}, H_{20}, H_{22} \rightarrow \text{Computer 1}$

$H_{21}, H_{22}, H_{31}, H_{32} \rightarrow \text{Computer 2}$

$H_{03}, H_{10}, H_{12}, H_{23}, H_{30}, H_{33} \rightarrow \text{No Computer Needed}$

* هر کامپیوتر در یک زمان یک کار می‌تواند انجام دهد.

Computer i : $T_{H_i} + H_i \leq H_j : H_j$

$$H_i : T_{H_i} + H_i \leq 14$$

* تمام شتر از 14 شود:

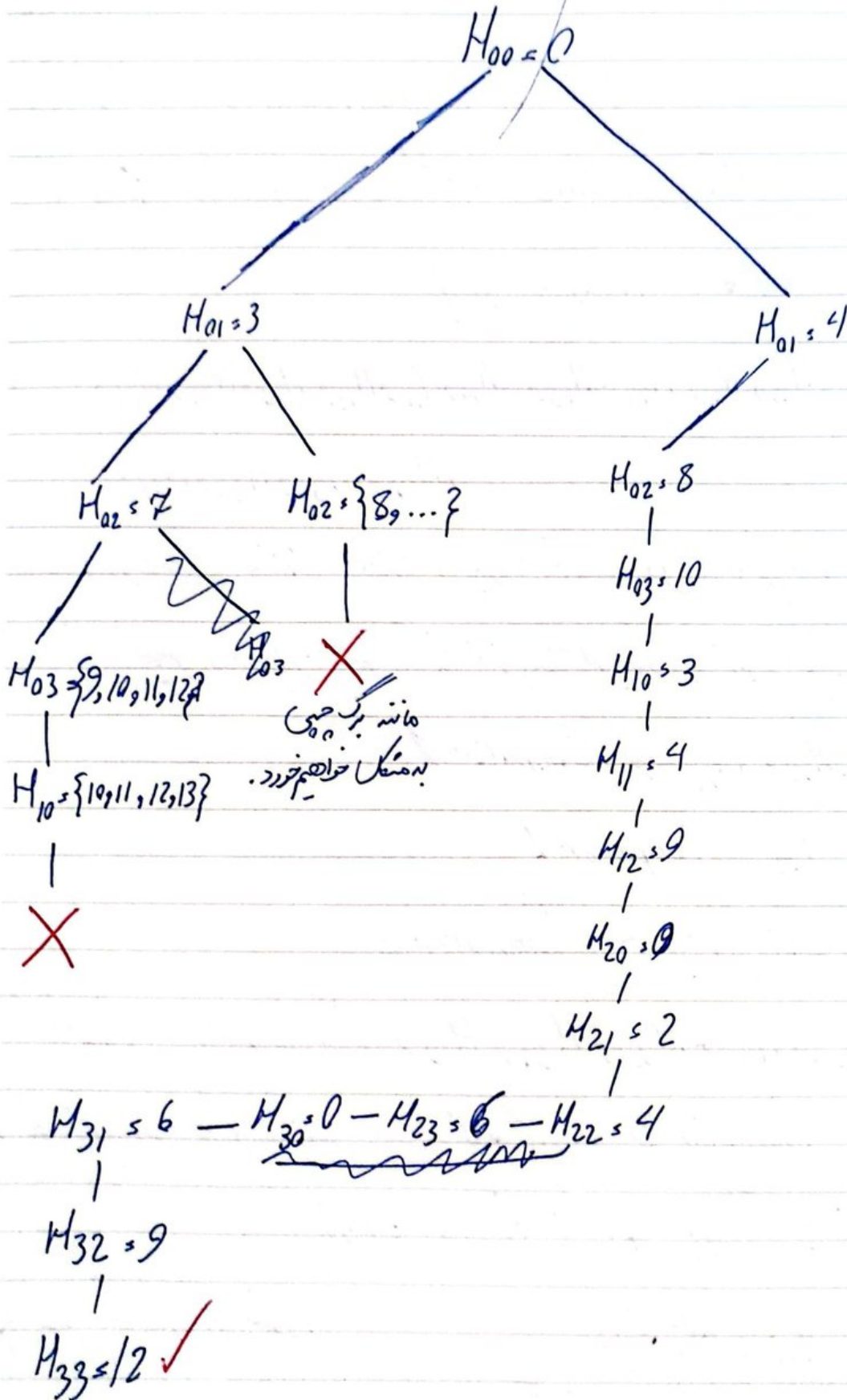
$$H_{ij} : T_{H_{ij}} \leq T_{H_{ij+1}}$$

* برای هر کارایی تعریف

man

به ترتیب باید انجام شوند.

(2/2)

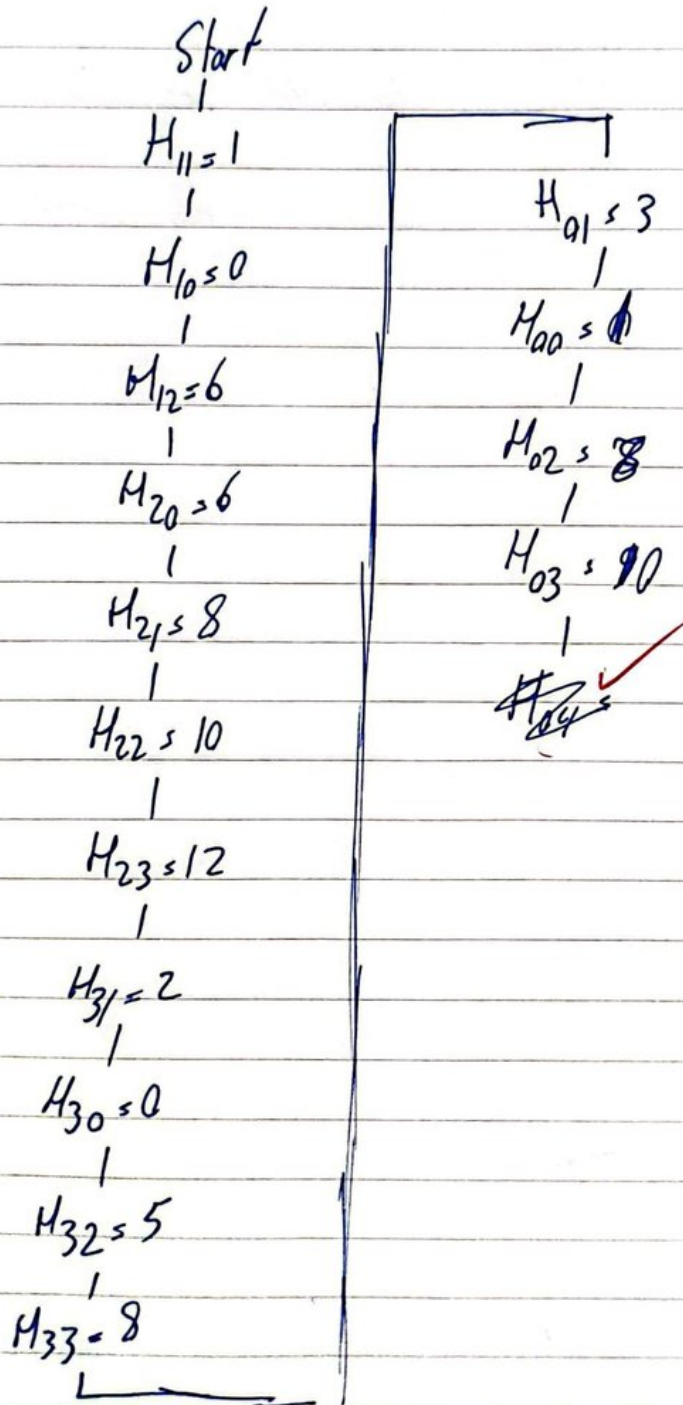


در این مسئله ابتدا از یال H_{00} جایی شروع کردیم و پایین رفتیم.

(د) در این سوال علاوه بر استفاده از LCV و MRP از forward-checking

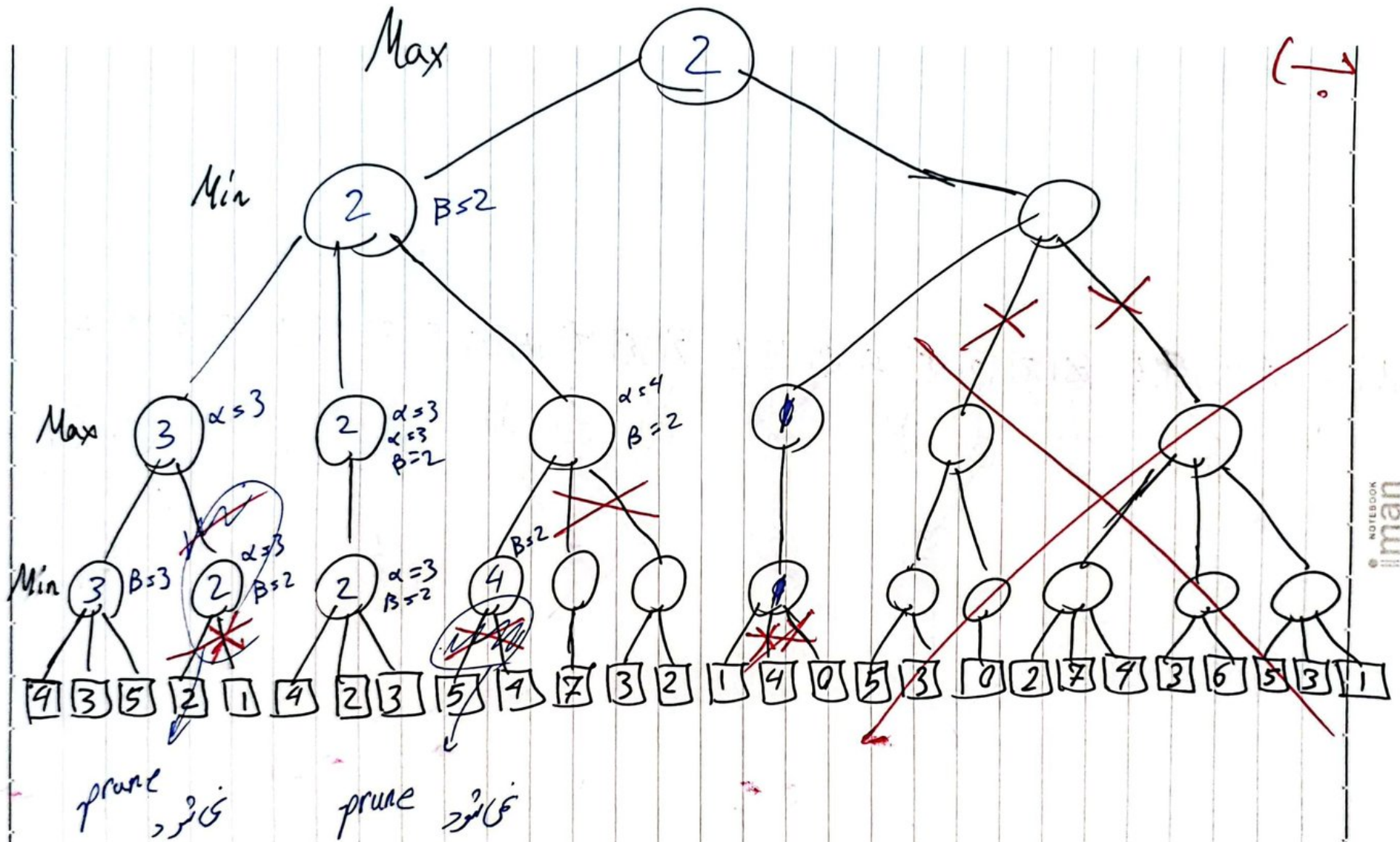
تیر استفاده می کنیم (برین معنایه با H_{04} ~~تیر~~ ^{تیر} استفاده می کنیم) قرار دادن هر Variable (Variable) ^{تیر} ~~تیر~~ ^{تیر} متغیری

همایه را تغییر می دهیم.



هـ) با توجه به درخت های جستجو در قسمت چپ و راست
درخت جستجویی که در قسمت راست، اندازه کمتری داشته، که دلیل آن
هم استفاده از heuristic های مانند LCV و MRV است.
در قسمت چپ بدون استفاده از هیچ heuristic ای عمل کردیم که
این اتفاق باعث شد تا اینکه نیاز به backtrack های بیشتری داشته باشیم
تا به جواب درست برسیم.

DATE / /



(2)

Max

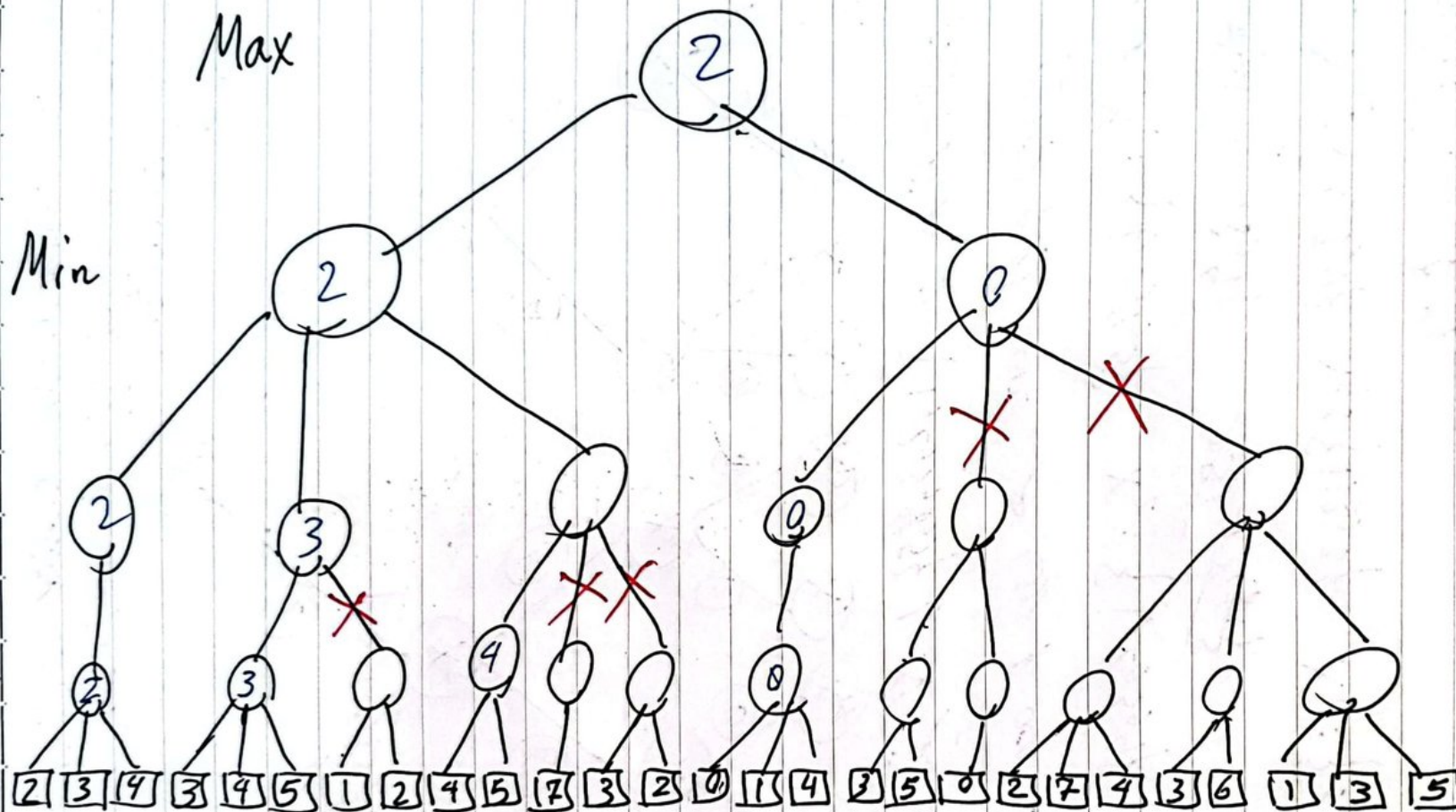
Min

SUBJECT :

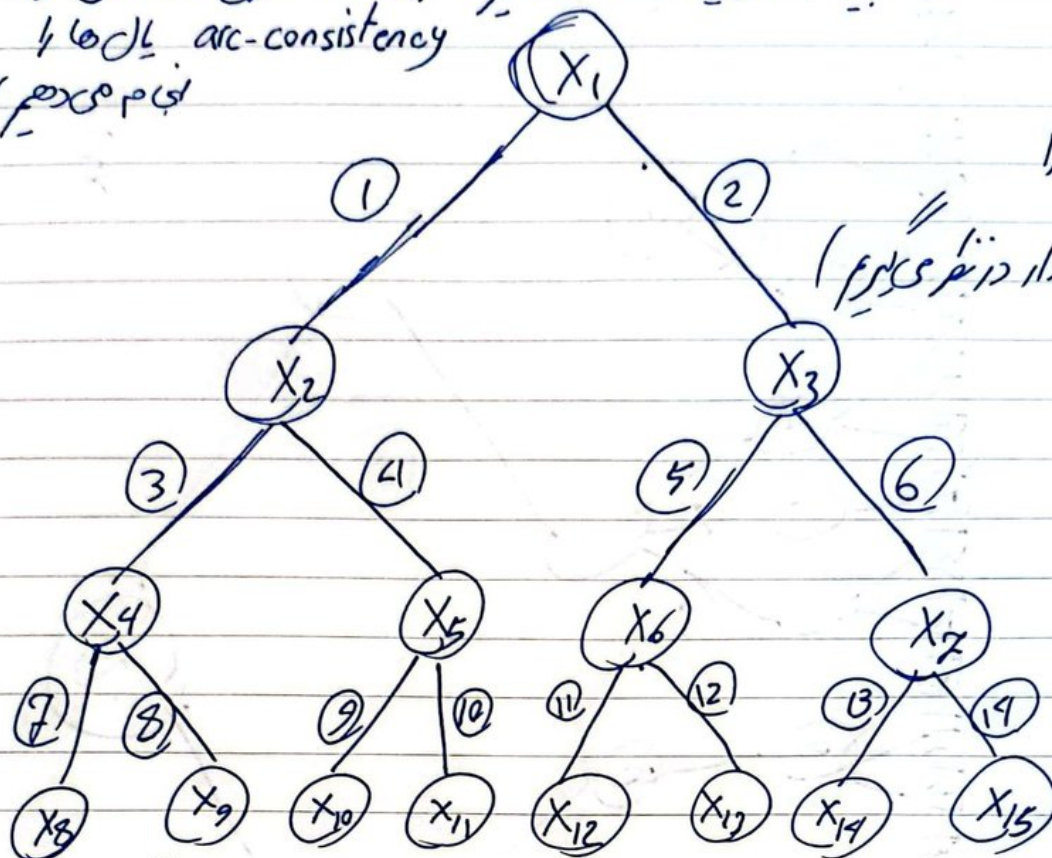
Max

Min

DATE / /



مسئله ۴ (۱)
 (لازم به ذکر است در arc-consistency هر بار Consistent کردن یال ها را باید به آخریت اضافه کنیم اما برای ساده سازی در همان مرحله arc-consistency یال ها را انجام می دهیم)



در ابتدا مجموعه هر متغیر X_i را $\{1, 2, 3, 4, 5\}$ در نظر می گیریم

و در هر مرحله arc consistency را روی هر arc انجام می دهیم.

$$① \rightarrow X_1: \{2, 3, 4, 5\} \quad X_2: \{1, 2, 3, 4\}$$

$$② \rightarrow X_3: \{1, 2, 3, 4\} \quad \text{X}_4: \{1, 2, 3, 4\}$$

$$③ \rightarrow X_2: \{2, 3, 4\} \quad X_4: \{1, 2, 3\} \quad X_1: \{3, 4, 5\}$$

$$④ \rightarrow X_5: \{1, 2, 3\}$$

$$⑥ \rightarrow X_7: \{1, 2, 3\}$$

$$⑤ \rightarrow X_6: \{1, 2, 3\} \quad X_3: \{2, 3, 4\}$$

$$(7) \rightarrow X_8 : \{1, 2\} \quad X_4 : \{2, 3\} \quad X_2 : \{3, 4\} \quad X_1 : \{4, 5\}$$

$$(8) \rightarrow X_9 : \{1, 2\} \quad (9) \rightarrow X_{10} : \{1, 2\} \quad X_5 : \{2, 3\}$$

$$(10) \rightarrow X_{11} : \{1, 2\}$$

$$(11) \rightarrow X_{12} : \{1, 2\} \quad X_6 : \{2, 3\} \quad X_3 : \{3, 4\}$$

$$(12) \rightarrow X_{13} : \{1, 2\} \quad (13) \rightarrow X_{14} : \{1, 2\} \quad X_7 : \{2, 3\}$$

$$(14) \rightarrow X_{15} : \{1, 2\}$$

در نهایت X_i ها باید آینه آینه زیری شود:

$$X_1 : \{4, 5\} \quad X_2 : X_3 : \{3, 4\}$$

$$X_4 : X_5 : X_6 : X_7 : \{2, 3\}$$

$$X_8 : X_9 : X_{10} : X_{11} : X_{12} : X_{13} : X_{14} : X_{15} : \{1, 2\}$$

بنابراین همه Consistent است

$$X_1 = 5 \quad X_2 = X_3 = 4$$

یک جواب ممکن:

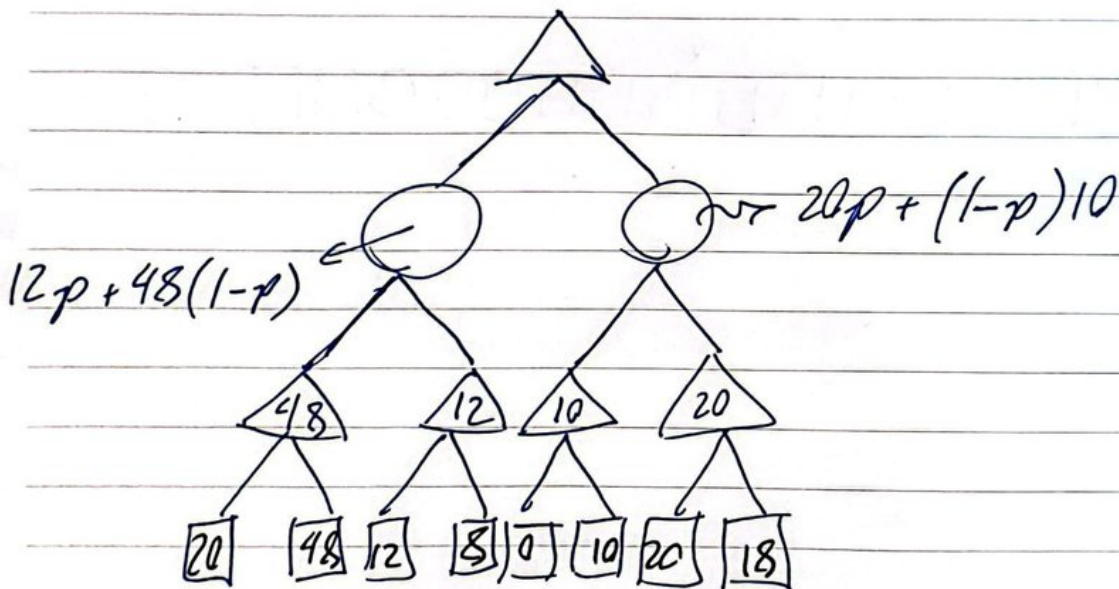
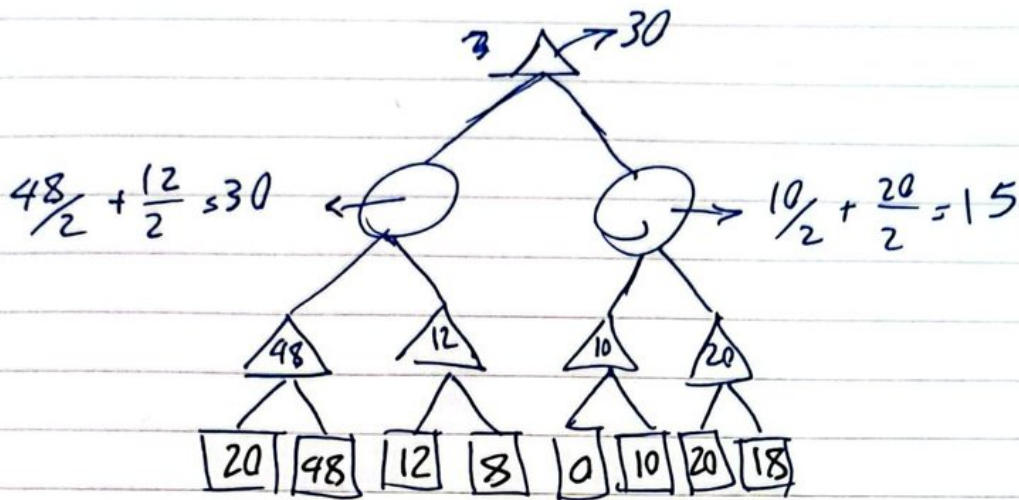
$$X_4 = X_5 = X_6 = X_7 = 3$$

$$X_8 = X_9 = X_{10} = X_{11} = X_{12} = X_{13} = X_{14} = X_{15} = 2$$

(ج) برای حل این مسئله با توجه به اینکه این درخت *Consistent* است.
 برای هر یک مقدار X_i برای فرزندان آن لوله‌ها یک جواب داریم.
 با استفاده از *arc-consistency* دامنه دست را منقضی می‌کنیم و مشروح به مقداردهی
 می‌کنیم. در این صورت تنها با یک کردن قید بین پدر و فرزند
 می‌توانیم به جواب دست برای مسئله بکنیم.

(د)
 در مسائل CSP به صورت درختی اگر پیچیدگی مسئله به صورت $O(Nd^2)$
 است که در آن N تعداد متغیر و d تعداد اعضای درون دامنه آن است.
 با یک کردن درخت از بالا یا پایین تمامی برگ‌ها را یک بار چک می‌کنیم
 که در $O(N)$ انجام می‌شود و در بهترین حالت $O(d^2)$ باید چک کنند
 pair ها را یک کنیم.
 در نهایت پیچیدگی این الگوریتم $O(Nd^2)$ است.

سوال 5
(1)



برای اینکه حرکت optimal نباشد، باید شانس را
انتخاب کنیم.

$$20p + (1-p)10 > 12p + 48(1-p) \Rightarrow 10p + 10 > 48 - 36p \Rightarrow$$

$$\Rightarrow 48p > 38 \Rightarrow p > \frac{38}{48}$$