

Mostafa Fazli - 9822803

Dr. Rahimi



هساگل فصل ۶

#### سوال 1

1- میخواهیم معمای رمزگشایی حروف زیر را حل کنیم، که در آن حروف متمایز، ارقا<mark>م متمایز را</mark> نشان میدهند و اعداد مربوطه در مبنایِ 10 و بدون صفر سمت *چپ* 1 هستند:

CHOO + CHOO = TRAIN

الف) اجزاي يک مساله CSP2را در حالت کلی تعريف کرده و مساله معرفی شده را <mark>در اين غالب بيان کنيد،</mark> بطوري که دامنهي هر متغير 9 يا 10 عضوي باشد.

#### سوال 1 بخش الف

اجزای مسئله شامل متغیرها، شرط و دامنه هستند که به شکل زیر تعریف میشوند:

دامنه با توجه به مبنای ده بودن: {0, 1, 2, 3, 4, 5, 6, 7, 8, 9}

شرط: حروف متمایز، ارقام متمایز را نشان میدهند، هر حرف منحصر به فرد است و با جمع عددی رابطه متناسبی دارد.

اگر جمع عبارت O با O عددی نقلی بوجود نیاورد، در جمع بعدی دچار که همین دو عبارت میباشد، دچ<mark>ار تناقض میشویم.</mark>

همچنین با توجه به عدد نقلی تولید شده، برای هر قسمت به ترتیب عبارات Ca را شماره گزاری می کنیم:

$$O + O = (ca1 * 10) + N$$
  $O + O + ca1 = (ca2 * 100) + I$ 

$$ca2 + H + H = (ca3 * 1000) + A$$
  $ca3 + C + C = (ca4 * 10000) + R$   $ca4 = T$ 

ب ) آیا Arc Consistency براي دامنههاي معرفی شده برقرار است؟Path Consistency چطور؟ براي ادعاي خود دليل بياوريد.

### سوال 1 بخش ب

اگر جمع دو رقم اول که 0+0 میباشد را در نظر بگیریم، جمع دو عدد فرد یا دو عدد زوج، همواره عددی زوج برابر با یکی از اعداد 0+0+0 میباشد و یزگی Arc Consistent را ندارند پس برای دامنه فوق که در سوال ذکر شده، 0+0+0+0 در میباشد. consistency برقرار نمیباشد.

پ) مىخواھىم الگورىتم 3–AC را بر روي دامنەھاي موجود اجرا نمايىم. در حالت كلى اگر سە عدد موجود در پازل n(O) رقمى باشند و مبناي عمليات، b باشد، مرتبه زمانى اجراي a جواھد بود؟

## سوال 1 بخش پ

چون سه عدد در پازل با مرتبه زمانی O(n) رقمی داریم پس اگر حداکثر دامنه باینری را n فرض کنیم، فرم کلی الگوریتم O(n) از مرتبه زمانی  $O(nb^3)$  خواهد بود.

2- در حل یک مساله CSPبه روش Backtrackin، ایجاد Arc Consistency در دامنههای متغیرها چه کمکی به جستجو چه کمکی به جستجو چه کمکی به جستجو میکند؟

- Forward Checking
- Minimum Remaining Values

# پاسخ سوال 2

ایجاد سازگاری کمان یا Arc Consistency در دامنههای متغیرها باعث میشود که تناقض در گراف محدودیت را سریعتر تشخیص دهیم. در این روش سعی میشود با حذف تدریجی مقادیر ناسازگار جواب مناسب را با سرعت بیشتری پیدا کرد.

#### Forward checking

این تکنیک در مقداردهی متغیرهای بعدی کمک میکند، بدین صورت که انتخابات تخصیص یافته برای همسایههای بعدی را کاهش داده، دامنه جدید را تغییر داده و محدودتر میکند و هنگامی که متغیری اعتبار کافی را نداشت، عملیات رو خاتمه میدهد.

#### Minimum Remaining Values

استفاده از حداقل مقادیر، باعث میشود که از کمترین مقادیر ممکن استفاده شود و حداکثر انعطافپذیری برای انتخابهای بعدی باقی بماند و به جواب بهینه نزدیک تر شود. د فرض کنید دریک مسئله  $\mathbb{CSP}$ سه متغیر x ،y و xهریک با دامنه x ،y موجودند و محدودیت های x و x به صورت زیرتعریف شدهاند:

- محدودیت  $\mathcal{C}$  روی متغیرهای(x,x) تعریف میشود و فقط مقایر (1, 1)، (2,2)، (1, 3)، (3, 2) و (3,3) را مجاز میداند.
- محدودیت22 روي متغیرهاي(z,y) تعریف میشود و فقط مقایر (z,3)، (z,1)، (z,1) و (z,1) و (z,1)

را مجاز میداند.

الف) الگوريتم 3-ACچه مقاديري را از دامنه هريک از متغيرها حذف مي<mark>کند؟</mark>

#### سوال 3 بخش الف

اگر محدودیت های در نظر گرفته شده را اعمال کنیم، این الگوریتم مقدار 2 را از دامنه Z حذف می کند.

همچنین با در نظر گرفتن اینکه y مقداری ندارد و محدودیت C2 بر روی جفت (y,z) اعمال شده است، این مقدار نیز حذف میشود که برای متغیر z نیامده است. ب) فرض کنید پس از اتمام الگوریتم X ،AC-3 را برابر 1 قرار دادیم. در این <mark>حالت الگوریتم Forward</mark> و کنید پس از اتمام الگوریتم checking چه مقادیری را از دامنه متغیرها حذف می کند؟

#### سوال 3 بخش ب

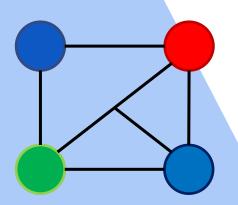
طبق محدودیت c2 برای مقادیری که برابر ۱ هستند، برای متغیر های X و y فقط ۱ میشود؛ بدین صورت مقادیر ۳ و ۲ از دامنه y حذف میشوند.

4- مىدانيم گرافهاي مسطح (گراف مسطح گرافی است که مىتوان آن را به گونهاي رسم کرد که يالهايش يکديگر را تنها در راسها قطع کنند.) با چهار رنگ قابل رنگآميزي مطلوب هستند، منظور از رنگآميزي مطلوب اين است که هيچ دو همسايهاي همرنگ نباشند.

الف) سه رنگ داریم و میخواهیم نقشههای جغرافیایی را با آنها رنگآمیز<mark>ی کنیم. نشان دهید با</mark> وجود سه رنگ، لزوما یک گراف مسطح قابل رنگآمیزی مطلوب نمیباشد.

### سوال 4 بخش الف

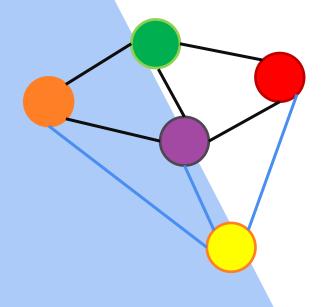
ما میتوانیم با استفاده از سه رنگ، گراف های غیر مسطح را رنگآمیزی کنیم و این موضوع حتما نیازی به مسطح بو<mark>دن گراف ندارد. مثلا</mark> همانند شکل زیر:

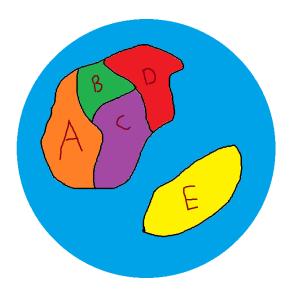


یک گراف مسطح نیست ولی با استفاده از تنها سه رنگ میتوان تمامی نود آن های را با در نظر گرفتن رنگ های خانههای مجاور رنگ آمیزی کرد. ب) گراف متناظر با یک نقشه جغرافیایی که در آن کشورها چندتکه باشند و همسایگی آبی نیز در آنها مد نظر است، لزوما گرافی مسطح نیست. مثال (یک نقشه فرضی با ویژگی مذکور و گراف معادل آن) بزنید.

#### سوال 4 بخش ب

گراف متناظر از روی نقشه جغرافیایی چند کشور و در نظر گرفتن همسایگی بین آن ها رسم شده است. همسایگی آبی با رنگ آبی نشان داده شده است.





ج) بنابراین با هدف کم کردن تعداد جفت همسایگان همرنگ، میخواهیم بهترین رنگآمیزی را <mark>پیدا</mark> کنیم. برمبنای CSPو مطالبی که تاکنون آموختید، الگوریتمی در این را<mark>ستا طراحی کنید.</mark>

## سوال 4 بخش ج

از الگوریتم های مختلفی میتوان برای حل این سوال استفاده کرد، برای مثال به نظر با استفاده از الگوریتم Arc Consistency میتوان مقادیر دامنه را حداقل کرد و از کمترین تعداد رنگ برای رنگ آمیزی استفاده کرد، همانند صفحه بعد:

(همچنین در کنار این پی دی اف، کد پیاده سازی شده با الگوریتم بازگشتی در قسمت CSP ضمیمه شده است که یکی از بهترین الگوریتم ها در این زمینه میباشد)

## سوال 4 بخش ج

```
inputs: a binary CSP with variables => {X1, X2, ..., Xn}

local variables: queue, a queue of arcs, initially all the arcs in csp
while queue is not empty do

(Xi, Xj)←Remove-First(queue)

if Remove-Inconsistent-Values(Xi, Xj) then

for each Xk in Neighbors[Xi] do

add (Xk, Xi) to queue
```

function Remove-Inconsistent-Values( Xi, Xj) returns true iff succeeds  $\begin{array}{l} \text{removed} \leftarrow \text{false} \\ \text{for each x in Domain[Xi] do} \\ \text{if no value y in Domain[Xj] allows (x,y) to satisfy the constraint Xi } \Leftrightarrow \text{Xj} \\ \text{then delete x from Domain[Xi]; removed} \leftarrow \text{true} \\ \text{return removed} \end{array}$ 

## **Finish**