يسم الله الرحمن الرحيم

ساختمانهای داده

جلسه ۲

مجتبی خلیلی دانشکده برق و کامپیوتر دانشگاه صنعتی اصفهان

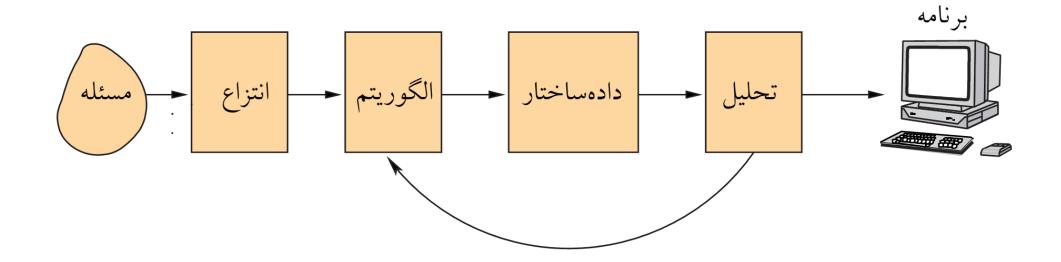


حضور و غیاب

• بعد از ترمیم، حضور و غیاب خواهیم داشت.



مراحل حل مسئله





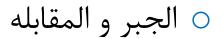
مسئله

یک مسئله واقعی حاوی جنبهها و ویژگیهای مختلف و اغلب متعددی است که به برخی از آنها در طراحی راه حل و پیادهسازی چندان نیازی نیست. گام اول در حل هر مسئله شناسایی کامل و تفکیک این ویژگیهاست به طوری که پس از پالایش از آن بتوان یک مدل ساده قابل حل ساخت. به گونه پالایش شده مسئله مدل انتزاعی می گوییم.

مثال ٥



○ ابوجعفر محمد بن موسى **خوارزمى (الخوارزمي**) در قرن سوم



Algorism o





○ الگوریتم اقلیدسی برای محاسبه بزرگترین مقسوم علیه مشترک دو عدد نامنفی

gcd (a, b):

- 1 **If** b==0
- 2 return a
- 3 else a=b, b=a mod b, goto 1

$$gcd(10,25) = gcd(25,10) = gcd(10,5) = gcd(5,0) = 5$$



- الگوریتم: مجموعهای از دستورالعملهای دقیق که بر روی ورودی اعمال شده و در یک زمان متناهی به خروجی (حل مسئله) منتهی میشود.
 - مثال: مرتبسازی حبابی، جستجوی دودویی



۰ درستی



ساختمان داده/داده ساختار

- ساختمان داده یا داده ساختار: شیوهای برای ذخیره و سازماندهی دادهها به منظور تسهیل
 در دسترسی و اصلاح/تغییر آنها
 - مثال: آرایه، لیست پیوندی، پشته، صف، درخت



ساختمان داده/داده ساختار

الگوریتم طراحی شده مشخص می کند که دادههای مسئله باید به وسیله چه ساختارهایی عرضه شوند و بر روی هر قلم داده آن چه اعمالی انجام می گیرد. این اطلاعات کمک می کند تا برای ذخیره داده، ساختارهای مناسب انتخاب یا طراحی شوند.

○ ساختمان داده خوب به طراحی الگوریتم خوب کمک میکند.



تحليل الگوريتمها

چه موقع می گوییم یک الگوریتم خوب است؟



تحليل الگوريتمها

○ الگوریتم طراحی شده را با توجه به داده ساختارهای انتخابی میتوان تحلیل کرد و میزان زمان اجرا و حافظه مصرفی الگوریتم را برای اندازههای مختلف ورودی حدس زد.



تحليل الگوريتمها

اگر این الگوریتم پس از تحلیل راضی کننده نبود لازم است مراحل طراحی الگوریتم و انتخاب داده ساختارهای مورد نیاز تکرار شود. این مراحل معمولاً مستقل از یک زبان برنامه نویسی خاص است.



اهداف آموزشی

- و یادگیری مبانی ساختمانهای داده و الگوریتمها
- ساختمان دادههای کلاسیک: صف، پشته، لیست، درخت و ...
- یادگیری الگوها و فرآیندها برای سازماندهی و پردازش اطلاعات
 - درک درست برای ارزیابی کارآیی این الگوها و الگوریتمها
- درک trade-off بین انتخابهای مختلف و گزینش بهترین مورد
- کلاس درباره چگونه برنامه بنویسیم نیست! بلکه هدف طراحی، تحلیل و پیادهسازی است.
 - چیزی بین تئوری و مهندسی



اهداف آموزشی

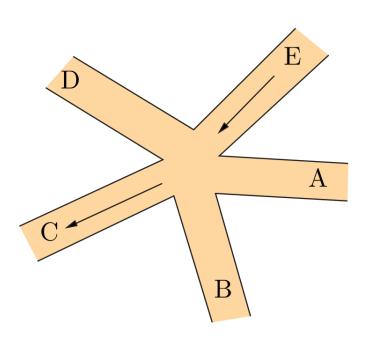
- از این درس به بعد شما یاد میگیرید مثل یک مهندس کامپیوتر فکر کنید.
 - دیگر نباید همانند کد ++C فکر کنید.
- اینگونه باید فکر کنید: این یک مسئله مرتبسازی است؛ این یک مسئله جستجوست؛ یک مسئله پشته است.
 - درک trade-off ها
 - ازمان، فضا
 - عملکرد، سادگی



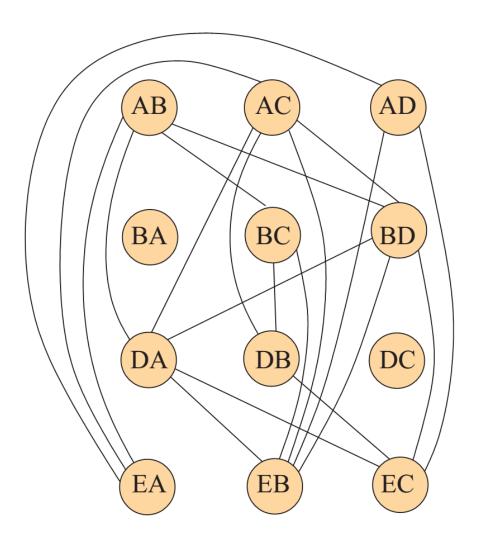
○ مجموعه دروسی با پیشنیازهایشان داده شده است. الگوریتمی بنویسید که طرز صحیح
 گرفتن این دروس را برگرداند.



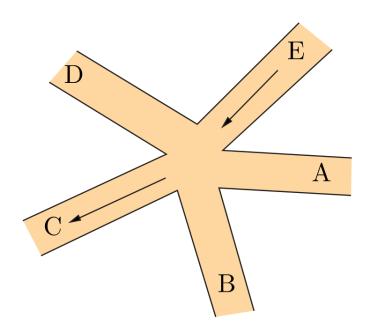
• برنامهریزی زمانی برای چراغهای راهنمای مربوط به شکل زیر به طوری که تعداد زمانهای مختلف چراغ راهنمایی کمینه باشد.





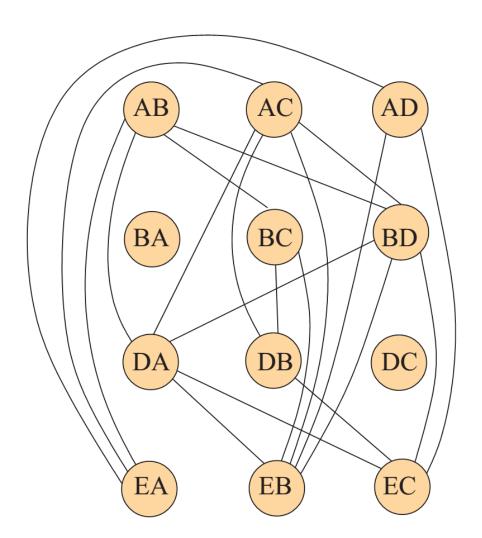


 مدل انتزاعی مسئله: گردشها و تلاقی بین آنها را میتوان با یک گراف نشان داد که آن را گراف تقاطع مینامیم.



 $\left(\mathrm{ED}\right)$

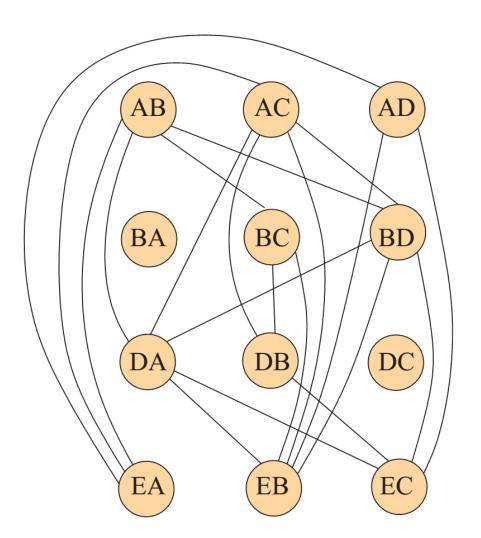




k برای سادگی کار فرض می کنیم چراغ مورد نظر k زمان دارد و با رنگهای ۱ تا k مشخص شده است.

ED



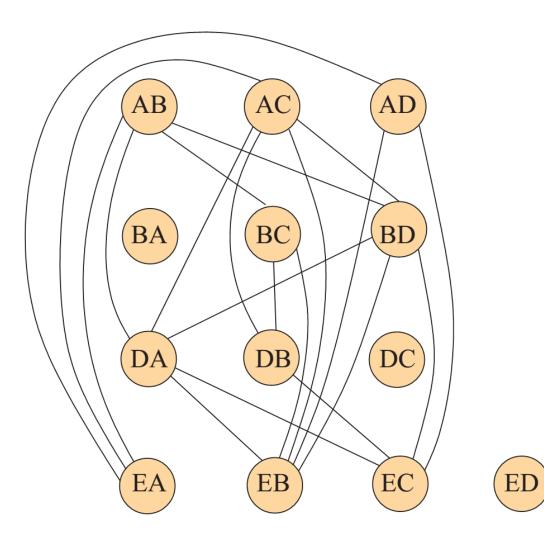


در مدل گراف، مسئله، انتصاب یک یا چند رنگ به هر راس گراف تقاطع است به طوری که دو راسی که در انتهای یک یال هستند رنگ یکسان نداشته باشند. تعداد این رنگها همان k است و ما میخواهیم کمترین مقدار آن را به دست بیاوریم

ED







یافتن جواب بهینه (رنگ آمیزی گراف)

NP-Hard

CROSS-SOLUTION (G)

```
ightharpoonup Input: G گراف
```

- مجموعهای از رأسها برای هر رنگ؛ رأسهایی که آن رنگ را دارند :Output ▷
- متغیرهای محلی: ColorNo و آرایهی VerticesWithColor ک
- 1 MAKEGRAPH(G)
- $2 \quad ColorNo \leftarrow 0$
- رأس رنگ نشده در G و جو د دارد G
- 4 **do** $ColorNo \leftarrow ColorNo + 1$

همهی رأسهایی را که بتوان با ColorNo رنگ کرد بهدست آور ⊳

- 5 $Vertices With Color[ColorNo] \leftarrow Greedy Solution (G)$
- 6 return Vertices With Color

GREEDYSOLUTION (G)

- مجموعهی تهی newcolor را ایجاد کن ⊳ مجموعهی تهی newcolor را ایجاد کن
- 2 for G در v هر رأس
- 3 do if رنگ نشده است v
- 4 then if نباشد newcolor نباشد v
- به v برچسب «رنگشده» بزن v
- v را به مجموعهی newcolor اضافه کن v
- 7 **return** newcolor

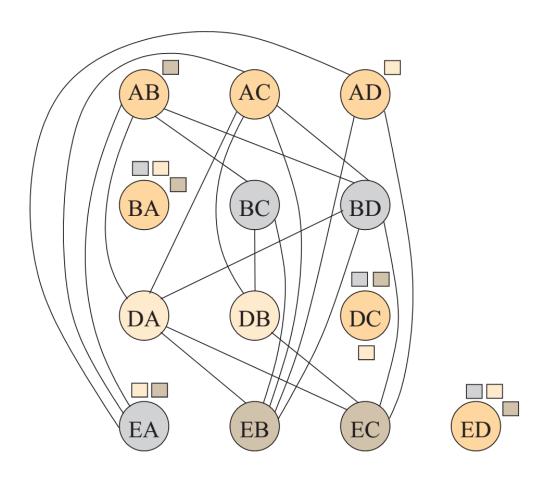




🔾 یک الگوریتم حریصانه







○ نتيجه انجام الگوريتم حريصانه

IUT-ECE

مثال

- ماختمان/ساختار داده
- ایجاد یک گراف تهی، MAKEEMPTY (G)
- G و InsertVertex G و InsertVertex G و InsertVertex G و G درج یک رأس یا یک یال در G
- NumEdges(G) ، NumVertices(G) عداد رأسها و يالهای G را برمی گرداند،
 - نتیبی از رأسها را تولید می کند، LISTOFVERTICES(G) •
 - می کند، ADJACENTVERTICES (G, v) .
 - رأس v را رنگ می کند، COLORVERTEX(G,v)



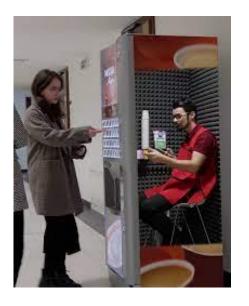
داده گونه انتزاعی (ADT)

- توصیف ریاضی انتزاعی یک داده به همراه مجموعه عملگرهای آن
 - ورودی و خروجیها را تعریف میکند.
 - از جزئیات و پیادهسازی حرفی نمیزند.
 - پیادهسازی: ٥
 - پیادهسازی شده یک ADT، ساختمان داده است.

○ کاربران، ساختمان داده را به صورت یک ADT میبینند.







- ADT برای دستگاه نوشیدنی
- این دستگاه نوشیدنی ذخیره میکند.
- شامل عملگر درخواست یک نوشیدنی است.

پیادهسازی: 🔾

- نوشیدنی چگونه ذخیره شده است.
- درخواست یک نوشیدنی چگونه انجام میشود.
 - این موارد در داخل دستگاه است.



- ADT پشته:
 عملگر push
 عملگر pop

push(int x) pop()



- O ADT پشته:
- عملگر push
 - عملگر pop
 - پیادهسازی:
 - آرایه
- لیست پیوندی



مرور

- تكنيكها و مباحث نظرى:
 - تحليل الگوريتمها
 - پیچیدگی
 - نمادهای مجانبی
 - حل بازگشتی

- الگوريتم:
- مرتبسازی
- جستجو
- مربوط به گراف

- ساختمانهای داده:
 - آرایه
 - ليست
 - صف
 - یشته •
 - صف اولویت
- جدول درهمساز
 - درخت •
 - گراف