



#### دانشکدهی علوم ریاضی

مهلت اصلی: ۵ آبان ۱۳۹۶

ساختمان دادهها

#### تمرین سری ۱

مهلت نهایی: ۱۹ آبان ۱۳۹۶

مدرّس: دكتر شهرام خزائي

- پاسخهای خود را در قالب StudentNumber.pdf روی سامانهی درس افزار آپلود کنید.
- تنها فرمت PDF قابل قبول است. از ارسال فایلهای تصویری و فشرده شده جدا خودداری کنید.
  - تمرینهای مشابه نمره دهی نخواهند شد.
  - ارسال پاسخها از طریق ایمیل قابل قبول نیست.
- حداكثر حجم فايل پاسخها يك مگابايت است. بنابرين توصيه مي شود پاسخهايتان را تايپ كنيد.
- مهلت تحویل پاسخها همواره تا ساعت ۲۳:۵۵ تاریخ ذکر شده در صورت تمرینهاست و تمدید نخواهد شد.
- سوالات خود پیرامون این تمرینها را با احمدرضا یوسفخانی (ahmadreza\_u@yahoo.com)مطرح نمایید.
  - از مجموع ۱۹۰ نمره سوالات زیر کافی است به ۱۰۰ نمره پاسخ دهی کنید.

# مسألهي ١

اشتباه تحلیل زیر را پیدا کنید:

میخواهیم ثابت کنیم الگوریتم مرتب سازی ادغامی از  $\mathcal{O}(n)$  است!

روی n استقرا میزنیم، برای n=1 که حکم درست است. فرض کنید ادعای ما برای همه آرایههای با اندازه ی کمتر از n درست باشد، یک آرایه n عنصری داریم. طبق الگوریتم به دو قسمت  $\frac{n}{2}$  تقسیم می شود. هر کدام از این دو قسمت در  $O(\frac{n}{2})$  ادغام می شود. طبق فرض استقرا هر کدام از این دو قسمت در  $O(\frac{n}{2})$  دو قسمت در کل داریم:  $O(\frac{n}{2}) + O(\frac{n}{2}) + O(\frac{n}{2})$  که از O(n) است. (۵ نمره)

## مسألهي ٢

توابع زیر را از لحاظ رشد مرتب کنید: (۱۰ نمره)

$$\log^* n$$
 ,  $\log(\log n)$  ,  $\log(n!)$ ,  $4^{\log n}$   $n^{\frac{3}{2}}$  ,  $\log(\log(n!))$  ,  $(\log n)!$  ,  $(\log n)^{\log n}$ 

### مسألهي ٣

با استفاده از قضیه اصلی، مرتبه زمانی روابط بازگشتی زیر را تحلیل کنید: (هر قسمت ۲ نمره)

$$T(n) = 4T(\frac{n}{2}) + cn$$
 .

$$T(n) = 3T(\frac{n}{2}) + \sqrt{n}$$
 .Y

$$T(n) = 6T(\frac{n}{3}) + \mathcal{O}(n^2 \log n) . \Upsilon$$

$$T(n) = \sqrt{2}T(\frac{n}{2}) + \mathcal{O}(\log n)$$
 .

$$T(n) = 2T(n-1) + \mathcal{O}(n^3)$$
.

$$T(n) = 2T(\sqrt{n}) + \mathcal{O}(\sqrt{n})$$
 .9

### مسألهي ٢

درست یا غلط بودن گزارههای زیر را تعیین کنید: (هر قسمت ۲ نمره)

$$f(n) = \mathcal{O}(f(n^2)) \bullet$$

$$f(n) + g(n) = \Theta(\max(f(n), g(n))) \bullet$$

$$f(n) = \Theta(f(\frac{n}{2})) \bullet$$

$$f(n) \in \mathcal{O}(n) \longrightarrow g(n) \in \Omega(f(n)) \bullet$$

## مسألهى ۵

الگوریتم مرتبسازی زیر را در نظر بگیرید و آنرا از نظر درستی و پایانپذیری و پیچیدگی زمانی بررسی کنید.(۱۵ نمره)

```
pos \leftarrow 0
while True do

if pos == 0 then

pos \leftarrow 1
end if
if pos >= len(array) then

pos \leftarrow 1
break
end if
if pos >= array[pos - 1] then

pos \leftarrow pos + 1
else

pos \leftarrow pos + 1
else
pos \leftarrow pos - 1
end if
end while
```

### مسألهى ۶

الگوریتم مرتبسازی آرایه A را به صورت زیر در نظر نگرید:

کوچک ترین عتصر A را پیدا کن و آنرا با A[1] جابجا کن. سپس دومین کوچک ترین عنصر A را پیدا کن و آن را با یا A[2] جایگزین کن. به همین ترتیب تا A[1] امین کوچک ترین عنصر ادامه بده. به این الگوریتم selection sort می گویند. (هر قسمت A نمره)

- شبه کدی برای آن بنویسید.
- درستی الگوریتم را به طور دقیق اثبات کنید.
- مرتبه اجرای این الگوریتم را در بهترین و بدترین حالت محاسبه کنید و بر حسب نماد ⊖ نشان دهید.

### مسألهي ٧

دو آرایه مرتب A و B را به ترتیب با اندازه های m و m در نظر بگیرید. یک الگوریتم با زمان لگاریتمی ارائه دهید که k امین عوض کوچک در اجتماع دو آرایه را پیدا نماید. (۱۰ نمره)

#### مسألهي ٨

یک ماتریس  $n \times n$  در حافظه ذخیره شده است. به طوری که عدد هر خانه از خانه راست و پایینی خود کوچکتر است. الگوریتمی از  $\mathcal{O}(n)$  در بدترین حالت ارائه دهید که مشخص کند که عدد X در ماتریس داده شده وجود دارد یا نه. (۱۵ نمره)

## مسألهي ٩

الگوریتم merge sort را در حالت میانگین از نظر زمانی تحلیل کنید. (۱۰ نمره)

### مسألهي ١٠

رابطه زیر را ثابت کنید: (۱۰ نمره)

 $\log_k n = \Theta(\log_2 n)$ 

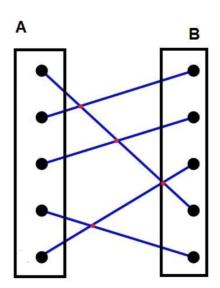
## مسألهي ١١

آرایه 2n عضوی از اعداد متمایز داریم و می دانیم که این آرایه یا صعودی است و یا قابل افراز به دو زیر دنباله [1,7,6,5,8,4,3,9,10,2] در این شرایط [1,7,6,5,8,4,3,9,10,2] در این شرایط صدق می کند چون قابل افراز به دو زیر دنباله [1,5,8,9,10] و [1,5,8,9,10] است. دو سوال درباره این آرایه حل کنید. (هر قسمت ۱۵ نمره)

- با n+1 بار مقایسه پیدا کنید که این آرایه مرتب شده است یا خیر.
  - با n بار مقایسه هم می توان این مسئله را حل کرد؟

## مسألهي ١٢

گراف دو بخشی G با دو بخش A و B روی صفحه مطابق شکل کشیده است (فرض کنید رئوس در هر بخش از بالا به پایین به ترتیب با اعداد 3,2,1 شماره گذاری شده اند). می دانیم درجه هر راس در A دقیقا A است اما محدودیت خاصی روی تعداد و درجه رئوس در بخش B نداریم. الگوریتمی طراحی کنید که با دانستن همسایه ی هر راس درون A تعداد نقاط برخورد یال های گراف را به دست آورد. (نقاط برخورد در شکل با قرمز مشخص شده اند) (۲۰ نمره)



## مسألهي ١٣

دو آرایه n تایی A و M که A شامل اعداد حقیقی متمایز است و M[k]=k برای M با در نظر بگیرید. میخواهیم الگوریتمی طراحی کنیم که اعداد M را به صورتی مرتب کند که:

$$A[M[1]] < A[M[2]] < \cdots < A[M[n]]$$

برای این کار از الگوریتم زیر استفاده میکنیم:

```
\begin{array}{l} \mathbf{for} \ i=1 \ \mathrm{to} \ n-1 \ \mathbf{do} \\ \mathbf{for} \ j=i+1 \ \mathrm{to} \ n \ \mathbf{do} \\ \mathbf{if} \ A[M[i]] > A[j] \ \mathbf{then} \\ \mathrm{EXCHANGE}(M[i], M[j]) \\ \mathbf{end} \ \mathbf{if} \\ \mathbf{end} \ \mathbf{for} \\ \mathbf{end} \ \mathbf{for} \end{array}
```

- ۱. آیا الگوریتم فوق درست کار میکند؟ برای پاسخ به این سوال مقاله زیر را ببینید: László Csirmaz. A simple algorithm with no simple verification. (1990). Unpublished. Avaiablable at: http://eprints.renyi.hu/7/1/simple.pdf
- ۲. در خط سوم A[j] را با A[M[j]] جایگزین کنید و با استفاده از ناوردایی حلقه ثابت کنید که الگوریتم جدید درست کار میکند.(30 نمره)