# "به نام خدا"

سوالات زوج تابستان 94

مهدیه احمدی پور شماره دانشجویی: 970084828

"درس طراحي الكوريتم ها"

```
سو ال1: -
        سوال2: تعداد تكرار دستورات قطعه كد زير چه خواهد بود؟
  for (i=1; I<n; i++)
    for(j=n-1; j<n+1; j++)
         s=s+2:
    1)n^2 + 3n - 2
    2)2n^2+n+5
    3)n^2+2n+2
    4)n^2+n-3
                                    جواب صحيح گزينه ي الف
 راه حل: اگر دو خط اول کد را بخش اول و خط سوم را بدنه حلقه
  در نظر بگیریم پس کد بالا در مجموع n2+3n-2 بار اجرا می
                                                    شو د ِ
                                                سوال3: -
  سوال4: باتوجه به تابع بازگشتی زیر خروجی (3,5)چه حواهد
                                                     بود؟
int F(int m, int n){
  if (m==1 || n==1)
    return 1;
  else if (m==n)
    return F(m-1, n-1) + 2;
```

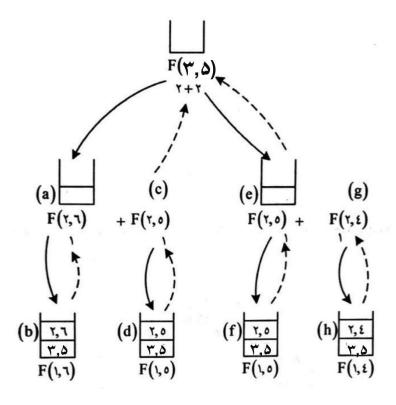
else

```
return F(m-1, n) + F(m, n-1);

1)16
2)18
3)12
4)14
```

جواب صحیح گزینه ی الف

راه حل: مراحل اجرای الگوریتم بالا را در شکل زیر نمایش می دهیم.



سوال5: -

سوال6: كدام يك ازگزينه هاى زير درمورد الگوريتم مرتب سازى درجى (insertion sort)درست است؟

- 1)اگر داده های ورودی برعکس مرتب شده باشند تعداد مقایسه ها حداقل بوده و برابر nخواهد بود.
  - 2)اگر در آرایه اولیه همه اعداد باهم مساوی باشند الگوریتم در بهترین حالت خود قرار دارد.
    - 3)مرتبه این الگوریتم در حالات متوسط (n logn) θ است.
  - 4)در بهترین حالات تعداد مقایسه ها با تعداد جابه جایی ها بر ابر است.

## جواب صحیح گزینه ی ب

راه حل: نكته مهم در بخش الگوريتم مرتب سازى درجى: اگر در آرايه اوليه همه اعداد باهم مساوى باشند الگوريتم در بهترين حالت خود قرار دارد.

#### سوال7: -

سوال8: در الگوریتم merge sort برای مرتب کردن یک آرایه n عنصری تابع merge (ادغام) چند بار فراخوانی می شود؟

- n-1(1
  - n (2
- n/2 (3
- log n (4

جواب صحیح گزینه ی الف

راه حل: همواره در الگوریتم merge sort برای مرتب کردن یک آرایه n-1 بار فراخوانی می شود.

#### سوال9:

سوال10: كدام يك از عبارت هاى زير در مورد الگوريتم كراسكال درست است؟

- 1)برای پیاده سازی این الگوریتم از ساختار هرم heap استفاده می شود.
  - راسی داشته باشیم زمان اجرای این n راسی داشته باشیم زمان اجرای این  $\theta$  (n logn) الگوریتم از مرتبه
  - 3)برای هر گراف درخت حاصل از این الگوریتم قطعا با درخت حاصل از الگوریتم پریم یکسان خواهد بود.
  - 4)استفاده از این الگوریتم در گراف های متراکم نسبت به الگوریتم پریم زمان اجرای بیشتری خواهند داشت.

## جواب صحيح گزينه الف

راه حل: برای پیاده سازی الگوریتم کراسکال از ساختار هرم heap استفاده می شود.

## سوال 11: -

سوال 12: اگر ماتریس زیر نشان دهنده ماتریس مجاورت یکگراف جهت دار شامل پنج راس ( $V_1, \ldots, V_5$ ) باشد پس از اجرای الگوریتم دیکسترا طول کوتاه ترین مسیر از  $V_1$  به  $V_3$  چقدر است؟

$\lceil 0$	6	$\infty$	$\infty$	7	15(1
9	0	9	3	8	13(2
∞	6	0	$\infty$	1	18(3
∞	$\infty$	4	0	2	14(4
_ 7	6	7	$\infty$	0	<u> جواب گزینه ب</u>

سوال13: -

سوال14: جدول زير اطلاعات مربوط به مهلت و سود هشت كار را نشان مي دهد. شخصي در مواجهه با اين كارها و بدون بررسي آنها همه آنها را انتخاب مي كند و ادعا مي كند چنانچه نتواند كاري را حداكثر تا پايان مهلتش اجرا كند 2 برابر سود آن كار جريمه

پرداخت کند. حداقل جریمه اي که این شخص باید بپردازد چه خواهد بود؟

کار	Α	В	С	D	E	F	G	Н
مهلت	2	3	5	1	3	1	2	1
سود	20	35	12	8	28	30	5	50

126(1

250(2

90(3

122(4

جواب گزینه الف

راه حل: ابتدا کار ها را بر اساس سود به صورت نزولی مرتب می نماییم سپس با استفاده از جدول الگوریتم زمانبندی با مهلت معین با انتخاب کار ها به ترتیب از بالا به پایین مجموعه امکان پذیر را بدست می آوریم. کار ها به ترتیب برسی می شوند اگر مطابق با مهلت مشخص شده برای آن کار زمانی پیدا شد که کار های دیگر اجرا نمی شود آن کار را به مجموعه اضافه میکنیم مثلا اگر مهلت کاری 3 باشد و دو کار با الویت های 1 و 3 قبلا انتخاب شده باشند کار با مهلت 1 به ناچار در زمان 1 اجرا می شود کار با مهلت 3 می تواند در زمان های 2 یا 3 اجرا شود پس در یکی از زمان ها اجرا می شود و کار جدید با مهلت 3 می تواند در زمان بعدی اجرا شود. مثال دیگر: اگر حدید با مهلت 3 می تواند در زمان بعدی اجرا شود. مثال دیگر: اگر دو کار قبلا با مهلت های 1 و 3 انتخاب شده باشند کار جدید با مهلت

1 نمی تواند انتخاب شود زیرا قبلا زمان 1 به کار دیگری داده شده است. منظور از مهلت یعنی کار می تواند در یکی از زمان ها تا آن مهلت اجرا شود.

از	مهات	سود	مجموعه	امكان پذير
7	4	27	{7}	ھست
3	6	25	{7,3}	ھست
10	4	23	{7,10,3}	ھست
1	1	19	{7,1,10,3}	ھست
6	6	16	{7,6,10,1,3}	ھست
4	4	15	{7,4,6,1,10,3}	ھست
2	7	7	{7,2,4,6,1,10,3}	ھست
5	2	6	{7,2,4,6,1,10,3}	ھست
11	7	4	{7,2,4,6,1,10,3}	نيست
9	2	3	{7,2,4,6,1,10,3}	نيست
12	5	2	{7,2,4,6,1,10,3}	نيست

### سوال15: -

سوال 16: در مسئله ضریب دو جمله ای برای محاسبه  $\binom{n}{k}$  با استفاده از راهبرد برنامه نویسی پویا، تعداد اعمال جمع برابر است با:

$$\frac{\frac{k(2n-k-1)}{2}(1)}{\frac{n(2k-n-1)}{2}(2)}$$

$$\frac{\frac{k(2n+k+1)}{2}(3)}{\frac{2n-k}{2}(4)}$$

جواب صحيح گزينه الف

راه حل:الگوریتم بیان شده به روش تقسیم و حل می باشد:

$$\sum_{k=0}^{n} {n \choose k} - 1$$
تعداد جمع در روش تقسیم و حل

 $\frac{k(2n-k-1)}{2}$ : تعداد جمع در روش پویا

سوال 17: -

سوال18: در مسئله كوله پشتي صفر و يك با استفاده از راهبرد پويا، كدام رابطه صحيح است؟

$$\max(p[i][w],pi+p[i][w-wi]) \ w \ wi \le w$$
1)  $p[i][w] = \{ p[i][w] \ wi > w$ 
2)  $p[i][w] = \{ p[i-1][w],pi[i-1][w-wi]) \ wi \le w$ 
3)  $p[i][w] = \{ p[i-1][w] \ wi > w$ 

$$\max(p[i+1][w],pi+p[i+1][w-wi]) \ wi \le w$$

$$\min(p[i-1][w],pi+p[i-1][w-wi]) \ wi \le w$$

$$\min(p[i-1][w],pi+p[i-1][w-wi]) \ wi \le w$$

$$4) p[i][w] = \{ p[i-1][w] \ wi > w$$

جواب صحيح گزينه د

راه حل:در کوله پشتی صفر و یک به روش پویا داریم: 
$$max(p[i-1,w],p_i+p[i-1,w-w_i] \quad w_i <= w$$
 
$$p[i,w] = \begin{cases} p[i-1,w] & w_i > w \\ 0 & i=0 \text{ or } w=0 \end{cases}$$

سوال 19:-

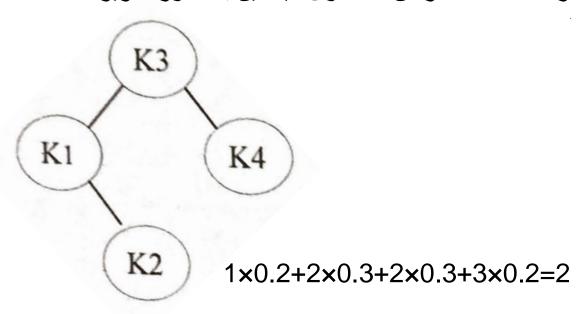
سوال20: چانکه سه کلید متمایز key1<key2<key3 هریک با احتمال  $p3\frac{2}{6}$  و  $p2\frac{1}{6}$  و  $p3\frac{2}{6}$  داشته باشیم حداقل میانگین زمان جستجو در درخت جستجوی دو دو ئی بهینه کدام است؟

$$\frac{\frac{11}{6}}{\frac{9}{6}}(2)$$

$$\frac{\frac{12}{6}}{\frac{10}{6}}(4)$$

جواب صحيح گزينه د

راه حل: حداقل زمان جستجوی میانگین به صورت زیر است.



سوال22: براي حل مسئله رنگ آميزي گراف با استفاده از راهبرد عقبگرد، تعداد كل گره هاي درخت فضاي حالت براي يک گراف n راسي با عدد رنگي m كدام است؟

جواب صحيح گزينه ب

راه حل: تعداد گره ها در درخت فضای حالت برای این الگوریتم برابر است با:

$$1 + m + m2 + \dots + mn = \frac{m^{n+1} - 1}{m-1} + \dots$$

سوال23: -

سوال 24: گوي جستجو در درخت فضاي حالت براي روش بازگشت به عقب و روش انشعاب و تحديد به ترتيب از راست به چپ به چه صورت است؟

1)جستجوى رديفي-جستجوى عمقى

2)در هر دوحالت جستجوى عمقى

3)در هر دو حالت جستجوی ردیفی

4)جستجوى عمقى-جستجوى رديفي

جواب صحیح گزینه د

راه حل: گوي جستجو در درخت فضاي حالت براي روش بازگشت به عقب و روش انشعاب و تحديد به ترتيب از راست به چپ جستجوى عمقى-جستجوى رديفى است.

## سوالات تشريحي

سوال1: -

سوال2: اگوریتم Quick Sort براي مرتب سازي آرایه ها را نوشته و پیچیدگي زماني آن را در بدترین حالت تحلیل نمایید. به همراه تابع (Partition)

راه حل: این الگوریتم برای طراحی از روش تقسیم و حل استفاده می کند و یک از پرطرفدارترین روش های مرتب سازی می باشد. زیرا متوسط پیچیدگی زمان نسبتا خوبی را دارا می باشد. این الگوریتم مرتب سازی نیز از تقسیم لیست عناصر به دو زیرلیست و سپس مرتب سازی به صورت بازگشتی زیرلیست ها استفاده می کند.

در این روش یک عنصر به عنوان عنصر محور انتخاب می شود عناصر کوچکتر از محور در یک بخش لیست و عناصر بزرگتر از عنصر محور در بخش دوم لیست قرار میگیرند. برای اینکار از تابعی به نام تابع partition استفاده می شود. کار این تابع دو بخش کردن لیست طبق دستور بالا می باشد. بعداز تقسیم بندی اولیه دو لیست به طور بازگشتی با مرتب سازی سریع مرتب می شوند

دوباره در صورت نیاز تابع partition فراخوانی می شود. این روال تا زمانی که به یک لیست تک عنصری نرسیدیم ادامه می یابد.

سوال3: -

سوال4: اگر ماتریس زیر ماتریس مجاورت یک گراف جهت دار چهار راس باشد با اجرای الگوریتم فروشنده دوره گرد در راهبرد پویا طول تور بهینه را بدست آورید. (عملیات را مرحله به مرحله نشان دهید.)

#### راه حل:

 $D[V_2][\emptyset] = 5$ 

 $D[V_3][\emptyset] = 6$ 

 $D[V_4][\emptyset] = 8$ 

 $D[V_2][{V_3}]=15$ 

 $D[V_2][\{V_4\}]=18$ 

 $D[V_3][\{V_2\}]=18$ 

 $D[V_3][\{V_4\}]=20$ 

 $D[V_4][\{V_2\}]=13$ 

 $D[V_4][\{V_3\}]=15$ 

 $D[V_2][\{V_3,V_4\}]=25$ 

 $D[V_3][\{V_2,V_4\}]=25$ 

 $D[V_4][\{V_3,V_2\}]=23$ 

 $D[V_1][\{V_3,V_4,V_2\}]=35$