# نمونه سوالات فرد مربوط به دوره 1-99-98

```
Y = 0 در قطعه کد زیر چه میباشد؟ Y = 0 در Y = 0
```

توضیحات: چون حلقه اول از 0 تا n بار اجرا میشه تعداد مراحل اجراش n هست. حلقه دوم هم چون حداکثر تا n بار اجرا میشه.

$$\theta(g(n))$$
 باشد، مقدار  $T(n)=1/2n^2-3n$  چیست؟ -3 
$$\forall T(n)\in \theta(n^k) -1$$
 
$$T(n)\in \theta(nm^k) -2$$
 
$$T(n)\in \theta(n^2) -3$$
 
$$T(n)\in \theta(nm^2) -4$$

توضيحات:

```
Int fact(int n)  \{ \\ If(n == 0) \\ return 1; \\ else \\ return (n * fact (n!! 1)); \\ \} \\ T(n) = \begin{cases} d & \text{if } n > 0 \\ T(n-1) + C & \text{if } n = 0 \end{cases} \\ T(n) = \begin{cases} d & \text{if } n < 0 \\ T(n+1) + C & \text{if } n > 0 \end{cases} \\ T(n) = \begin{cases} d & \text{if } n < 0 \\ T(n+1) + C & \text{if } n > 0 \end{cases} \\ T(n) = \begin{cases} d & \text{if } n = 0 \\ T(n+1) + C & \text{if } n > 0 \end{cases} \\ T(n) = \begin{cases} d & \text{if } n = 0 \\ T(n-1) + C & \text{if } n > 0 \end{cases} \\ T(n) = \begin{cases} d & \text{if } n = 0 \\ T(n-1) + C & \text{if } n > 0 \end{cases} \\ T(n) = \begin{cases} d & \text{if } n = 0 \\ T(n-1) + C & \text{if } n > 0 \end{cases} \\ T(n) = \begin{cases} d & \text{if } n = 0 \\ T(n-1) + C & \text{if } n > 0 \end{cases} \\ T(n) = \begin{cases} d & \text{if } n = 0 \\ T(n-1) + C & \text{if } n > 0 \end{cases} \\ T(n) = \begin{cases} d & \text{if } n = 0 \\ T(n-1) + C & \text{if } n > 0 \end{cases} \\ T(n) = \begin{cases} d & \text{if } n = 0 \\ T(n-1) + C & \text{if } n > 0 \end{cases} \\ T(n) = \begin{cases} d & \text{if } n = 0 \\ T(n-1) + C & \text{if } n > 0 \end{cases} \\ T(n) = \begin{cases} d & \text{if } n = 0 \\ T(n-1) + C & \text{if } n > 0 \end{cases} \\ T(n) = \begin{cases} d & \text{if } n = 0 \\ T(n-1) + C & \text{if } n > 0 \end{cases} \\ T(n) = \begin{cases} d & \text{if } n = 0 \\ T(n-1) + C & \text{if } n > 0 \end{cases} \\ T(n) = \begin{cases} d & \text{if } n = 0 \\ T(n-1) + C & \text{if } n > 0 \end{cases} \\ T(n) = \begin{cases} d & \text{if } n = 0 \\ T(n-1) + C & \text{if } n > 0 \end{cases} \\ T(n) = \begin{cases} d & \text{if } n = 0 \\ T(n-1) + C & \text{if } n > 0 \end{cases} \\ T(n) = \begin{cases} d & \text{if } n = 0 \\ T(n-1) + C & \text{if } n > 0 \end{cases} \\ T(n) = \begin{cases} d & \text{if } n = 0 \\ T(n-1) + C & \text{if } n > 0 \end{cases} \\ T(n) = \begin{cases} d & \text{if } n = 0 \\ T(n-1) + C & \text{if } n > 0 \end{cases} \\ T(n) = \begin{cases} d & \text{if } n = 0 \\ T(n-1) + C & \text{if } n > 0 \end{cases} \\ T(n) = \begin{cases} d & \text{if } n = 0 \\ T(n-1) + C & \text{if } n > 0 \end{cases} \\ T(n) = \begin{cases} d & \text{if } n = 0 \\ T(n-1) + C & \text{if } n > 0 \end{cases} \\ T(n) = \begin{cases} d & \text{if } n = 0 \\ T(n-1) + C & \text{if } n > 0 \end{cases} \\ T(n) = \begin{cases} d & \text{if } n = 0 \\ T(n-1) + C & \text{if } n > 0 \end{cases} \\ T(n) = \begin{cases} d & \text{if } n = 0 \\ T(n-1) + C & \text{if } n > 0 \end{cases} \\ T(n) = \begin{cases} d & \text{if } n = 0 \\ T(n-1) + C & \text{if } n > 0 \end{cases} \\ T(n) = \begin{cases} d & \text{if } n = 0 \\ T(n-1) + C & \text{if } n > 0 \end{cases} \\ T(n) = \begin{cases} d & \text{if } n = 0 \\ T(n-1) + C & \text{if } n > 0 \end{cases} \\ T(n) = \begin{cases} d & \text{if } n = 0 \\ T(n-1) + C & \text{if } n > 0 \end{cases} \\ T(n) = \begin{cases} d & \text{if } n = 0 \\ T(n-1) + C & \text{if } n > 0 \end{cases} \\ T(n) = \begin{cases} d & \text{if } n = 0 \\ T(n-1) + C & \text{if } n > 0 \end{cases} \\ T(n) = \begin{cases} d & \text{if } n = 0 \\ T(n-1) + C & \text{i
```

توضيحات

```
{
    If ((m == 1) ? (n == 0) ? (m == n))
    return (1);
    else
        return (F(m!! 1,n) + F(m!! 1,n!! 1));
}

2 -1
3 -2

7 -2

7 -3

5 -4
```

توضیحات: شرط اول در نظر گرفته نمیشود چون مقدارها برابر با 1 و 0 نمیباشد،

9- رابطه بازگشتی زیر را در نظر بگیرید. مقدار (n) کدام است؟

$$T(n)=3T(n-1)+4T(n-2)$$
 
$$T(0)=0\;,\;T(1)=1$$
 
$$T(n)\in O(4^n)\;-1$$
 
$$T(n)\in O(m^n)\;-2$$
 
$$T(n)\in O(n^m)\;-3$$
 
$$T(n)\in O(n^n)\;-4$$

توضیحات: رابطه بازگشتی، دنباله ای است که به صورت بازگشتی تعریف می شود. در یک دنباله بازگشتی، یک معادله به نام رابطه بازگشتی ارائه می شود که با آن، جمله n ام دنباله به جملات پیشین مرتبط می شود. مقادیر چند جمله اول دنباله به نام های شرایط مرزی یا مقادیر اولیه، داده می شوند.

11- در کدام روش مرتب سازی از یک عنصر به عنوان عنصر محور استفاده میشود؟

- مرتب سازی سریع (quicksort) گزینه صحیح -1
  - 2- مرتب سازی ادغامی

3- مرتب سازی دودویی

4- مرتب سازی تقسیم و حل

توضیحات: کوییکسورت Quicksort یکی از الگوریتمهای مرتبسازی است که به دلیل مصرف حافظه کم، سرعت اجرای مناسب و پیادهسازی ساده بسیار مورد قبول واقع شده است. هر پیادهسازی این الگوریتم به صورت کلی از دو بخش تشکیل شده است. یک بخش تقسیم بندی آرایه (partition) و قسمت مرتب کردن. روش مرتبسازی سریع (Quick Sort) یکی از الگوریتم های مشهور مرتبسازی داده ها است. این الگوریتم طی مراحل بازگشتی زیر یک روش تقسیم و غلبه برای مرتب کردن داده ها ارائه می نماید:

۱ -انتخاب عنصر محوری: یکی از عناصر آرایه به عنوان عنصر محوری - (pivot) به عنوان مثال عنصر اول - انتخاب می شود.

۲ -تقسیم آرایه: چینش عناصر آرایه به قسمی تغییر داده میشود که تمامی عناصر کوچکتر یا مساوی محور در سمت چپ آن، و تمامی عناصر بزرگتر در سمت راست آن قرار بگیرند. این دو قسمت زیر آرایههای چپ و راست نامیده میشوند.

۳ -مرتبسازی بازگشتی: زیرآرایههای چپ و راست به روش مرتبسازی سریع مرتب میشوند.

13- الگوریتم پیدا کردن ماکزیمم و مینیمم به چه مقدار زمان برای مقایسه نیاز دارد؟( با فرض اینکه عمل اصلی در این الگوریتم مقایسه باشد)

2n / 3 - 2 - 1

3n/3-2-2

3n/2-2-3

4 - 1 - 2 / 3n گزینه صحیح

#### توضيحات:

15- در الگوریتم حریصانه کدام جز تشکیل دهنده آن برای بررسی اینکه مشخص کند در نهایت جواب حاصل شده است یا خیر به کار میرود؟

SELECT -1

FEASIBLE -2

SOLUTION -3 گزینه صحیح

### 4- یک تابع هدف

توضیحات: روش حریصانه Greedy یکی از روشهای مشهور و پرکاربرد طراحی الگوریتمها است که با ساختاری ساده در حل بسیاری از مسائل استفاده می شود. این روش اغلب در حل مسائل بهینه سازی استفاده شده و در پارهای مواقع جایگزین مناسبی برای روشهایی مانند برنامه ریزی پویا است. در حالت کلی این روش سرعت و مرتبه و اجرایی بهتری نسبت به روشهای مشابه خود دارد؛ اما متناسب با مسئله ممکن است به یک جواب بهینه شراسری ختم نشود. این دسته از الگوریتمها در علوم رایانه کاربرد وسیعی دارند

بررسی اتمام الگوریتم: (Solution) در هر مرحله پس از اتمام گام 2 و اضافه شدن یک عنصر جدید به مجموعه جواب، باید بررسی کنیم که آیا به یک جواب مطلوب رسیده ایم یا خیر؟ اگر نرسیده باشیم به گام اول رفته و چرخه را در مراحل بعدی ادامه میدهیم.

### 17- كدام الگوريتم براي يافتن كوتاهترين مسيرها از مبدا واحد به مقصدهاي متفاوت به كار ميرود؟

- 1- الگوريتم ديكسترا گزينه صحيح
  - 2- الگوريتم كروسكال
    - 3- الگوريتم پريم
- 4- الگوریتم درخت پوشای می نیمم

توضیحات: الگوریتم دایجسترا (Dijkstra's Algorithm) یا اولین الگوریتم کوتاه ترین مسیر الگوریتمی است که برای پیدا کردن کوتاه ترین مسیر بین دو «گره | Node) «راس) در گراف به کار می رود. این گراف، ممکن است نشان گر شبکه جاده ها یا موارد دیگری باشد.. الگوریتم دایجسترا دارای انواع گوناگونی است. الگوریتم اصلی، کوتاه ترین مسیر بین دو گره را پیدا می کند؛ اما نوع متداول تر این الگوریتم، یک گره یکتا را به عنوان گره مبدا (آغازین) در نظر می گیرد و کوتاه ترین مسیر از مبدا به دیگر گره ها در گراف را با ساختن درخت کوتاه ترین مسیر پیدا می کند.

19- ضرب چهارماتریس زیر را در نظر بگیرید؟

A20\*2\*B2\*30\*C30\*12\*D12\*8

مقدار (AB)(CD) كدام است؟

توضیحات: ضرب زنجیرهای ما تریس مسئلهای است که می تواند با استفاده از برنامهسازی پویا حل شود. وقتی یک توالی از ماتریسها را با هم پیدا کنیم. اگر یک توالی از ماتریسها را با هم پیدا کنیم. اگر چهار ماتریسها که می داشیم به این صورت خواهد بود:

$$(ABC)D = (AB)(CD) = A(BCD) = A(BC)D = \dots$$

21- مرتبه زمانی مسئله کوله پشتی صفر و یک با استفاده از برنامه نویسی پویا کدام است؟

$$\theta(2^n)$$
 –2 گزینه صحیح

$$\theta$$
(m^n) -2

$$\theta$$
(n^3) -3

$$\theta$$
(mn) -4

 $\mathbf{r}$  توضیحات: هدف، قرار دادن این اشیا در کوله پشتی با ظرفیت  $\mathbf{W}$  به صورتی است که مقدار ارزش بیشینه حاصل شود. به بیان دیگر، دو آرایه صحیح  $\mathbf{val}[0..n-1]$  و  $\mathbf{wt}[0..n-1]$  و جود دارند که به ترتیب نشانگر مقادیر و وزن های تخصیص داده شده به  $\mathbf{n}$  عنصر هستند. همچنین، یک عدد صحیح  $\mathbf{W}$  نیز داده شده است که ظرفیت کوله پشتی را نشان می دهد. هدف، پیدا کردن زیر مجموعه ای با مقدار بیشینه  $\mathbf{vt}[\mathbf{vt}]$  است که در آن، مجموع وزن ها کوچک تر یا مساوی  $\mathbf{wt}$  باشد. امکان خورد کردن اشیا وجود ندارد و باید یک شی را به طور کامل انتخاب کرد و یا اصلا انتخاب نکرد. این گونه از مساله کوله پشتی  $\mathbf{vt}[\mathbf{vt}]$ 

23- در الگوریتم عقب گرد برای مسئله مدارهای همیلتونی تعداد گره ها در فضای حالت چه مقدار میباشد؟

$$\frac{(n-1)^n+1}{n-2}$$

رينه صحيح 
$$\frac{(n-1)^n-1}{n-2}$$
 عزينه صحيح  $\frac{(n-1)^n+1}{n+2}$   $\frac{(n+1)^n+1}{n+2}$   $\frac{(n+1)^n+1}{n+2}$  \_\_4

### توضيحات:

اشد یک گراف همبند با چند راس حداقل میتواند n-1 یال داشته باشد که اگر فقط n-1 یال داشته باشد n-1 یک درخت نامیده میشود؟

$$n - 2 - 4$$

توضیحات: به گرافِ همبند (متصل) و بدون دور، درخت گفته می شود. برای مثال در شکلهای زیر انواعی از درختها نشان داده شده است. به رئوس درخت با درجه یک، برگ یا رئوس آویزان گفته می شود. بنابراین با این تعاریف، گراف ستاره یک درخت است. به یالهای یک درخت، شاخه گفته می شود. هر را ش درخت، یک گره نام دارد. هر درخت حداقل دو را ش با درجه یک دارد.

## سوالات تشريحي

1 الگوریتم مرتب سازی ادغامی Merge Sort را با ذکر مثال به طور کامل توضیح دهید؟

توضیحات: مرتبسازی ادغامی یک الگوریتم «تقسیم و حل» است که در آن ابتدا مسئله به مسائل فرعی تقسیم می شود. زمانی که راه حلها برای مسائل فرعی آماده شد، مجدداً آنها را با هم ترکیب می کنیم تا راه حل نهایی برای مسئله اصلی به دست آید.

این یکی از الگوریتمهایی است که با استفاده از «بازگشت (recursion) «به سادگی پیادهسازی میشود، چون به جای مسئله اصلی با مسائل فرعی سر و کار داریم.

الگوریتم آن را می توان به صورت فرایند 2 مرحلهای زیر توصیف کرد:

- تقسیم :در این مرحله آرایه ورودی به دو نیمه تقسیم می شود. محور تقسیم نقطه میانی آرایه است. این مرحله به صورت بازگشتی روی همه آرایه های نیمه انجام می یابد تا این که دیگر نیمه آرایه ای برای تقسیم وجود نداشته باشد.
- حل :در این مرحله باید آرایههای تقسیمشده را مرتبسازی و ادغام کنیم و این کار از بخش زیرین به سمت بالا برای به دست آوردن آرایه مرتب انجام می یابد.

3- فرض كنيد A و B دو ماتريس 4\*4 با درايه اى زير باشند :

$$A = \begin{bmatrix} 1 & 0 & 2 & 3 \\ 3 & 1 & 0 & 2 \\ 1 & 1 & 2 & 0 \\ 0 & 1 & 1 & 1 \end{bmatrix} \quad \text{$\mathcal{S}$} \quad B = \begin{bmatrix} 1 & 0 & 1 & 2 \\ 1 & 1 & 2 & 0 \\ 0 & 3 & 1 & 1 \\ 3 & 2 & 0 & 2 \end{bmatrix}$$

حاصل ضرب دو ماتریس را با ورش استارسن انجام دهید؟

5- اشیا زیر را در نظر بگیرید:

Xi	Pi	Wi
X1	8	16
X2	5	15
Х3	15	25
X4	10	8
X5	20	15

جواب بهینه ای را برای این کوله پشتی بیابید؟ (ظرفیت کوله پشتی را برابر 40 در نظر بگیرید)