## بسمه تعالى

n ما ام در یک آرایه k متوسط تعداد مقایسه های لازم برای درج عنصر in اگریتم Insertion sort اگریتم  $t_{k}$  متوسط تعداد مقایسه های الزم برای درج عنصر  $t_{k}$  ام در یک آرایه  $t_{k}$  عنصری باشد،  $t_{k}$  برابر کدام گزینه است؟

$$\frac{n+1}{2}$$
 .4  $\frac{k+1}{2}$  .3  $k$  .2  $n$  .1

برای درج عنصر k ام دریک آرایه n عنصری باید به مکانی که عنصر درآن قرار می گیرد توجه کنیم که می تواند اولین مکان، دومین مکان ویا k امین مکان باشد.مکانی که عنصر باید در آن قرار بگیرد i می نامیم. در این حالت داریم:

$$t_{k=k-i-1}$$

$$t_{k=\sum_{i=0}^{k-1} \left(\frac{1}{k}(k-i-1)\right)}$$

$$= \frac{1}{k} \times \frac{k(k+1)}{2}$$

$$= \frac{k+1}{2}$$

3-ازبین سه مورد داده شده کدام مورد صحیح است؟

```
n! \in o(n^n): مورد 1
                                                             \frac{n^2}{n \log n} \in \Omega(n^2): مورد
                                                     n^{2^n} + 6 \times 2^n \in \Omega(2^n) :30,00
    پاسخ صحیح: گزینه 3
     موارد 1و3 صحیح است اما مورد 2 نادرست است زیرا اصل رابطه rac{n^2}{\log n} = oldsymbol{O}(n^2) بر قرار است.
                                           5- تابع زیر برروی درخت T چه کاری انجام می دهد؟
int test (node* tree){
if(tree==null)
return 0;
return 1+ max (test (tree→left),test (tree→right));
          1. محاسبه تعداد گره های داخلی درخت 2. محاسبه تعداد برگ های درخت
  4. محاسبه تعداد گره های دو فرزندی درخت
                                                            3. محاسبه عمق درخت
                                                                 پاسخ صحیح: گزینه 3
```

return 1+ max (test (tree→left),test (tree→right)); زيرا تابع

els

عمق درخت را به دست می اورد.

7- جواب کلی رابطه بازگشتی زیر کدام است ؟

$$T(n) = 2T(n-1) + 3T(n-2)$$

$$T(n) = C_1(2)^n + C_2(3)^n$$
 .2  $T(n) = C_1(1)^n + C_2(3)^n$  .1  $T(n) = C_1(-1)^n + C_2(3)^n$  .4  $T(n) = C_1(-2)^n + C_2(-3)^n$  .3

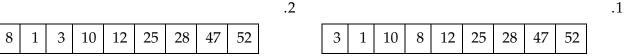
پاسخ صحیح: گزینه 4

با در نظر گرفتن  $T(n) = x^n$  ، معادله مشخصه به صورت زیر خوهد بود:

$$x^{n} = 2x^{n-1} + 3x^{n-2} \rightarrow x^{2} - 2x - 3 = 0$$
 $x_{1} = -1$ 
 $x_{2} = 3$ 
 $T(n) = C_{1}(-1)^{n} + C_{2}(3)^{n}$ 

9- با توجه به الگوریتم مرتب سازی سریع ، نتیجه یاجرای تابع partition ، برروی آرایه زیر کدام است؟





.4

ياسخ صحيح: گزينه 1

در این روش یک عنصر به عنوان عنصر محور انتخاب می شود . عناصر کوچکتر از محور در یک بخش لیست وعناصر بزرگتر از عنصر محور ، در بخش دوم لیست قرار می گیرند. برای این کار از تابع partition استفاده می کنیم . کار این تابع دو بخش کردن لیست ، طبق دستور بالا می باشد.

11- برای یافتن ماکسیمم و مینیمم عناصر یک آرایه با استفاده از روش تقسیم وحل ، پس از تقسیم مساله به زیر مساله مساوی ویافتن کوچکترین وبزرگترین عنصر در هر زیر لیست ، عناصر بدست آمده از زیر لیست ها را برای یافتن بزرگترین وکوچکترین عناصر نهایی با هم مقایسه می نماییم. تعداد مقایسه های انجام شده در این الگوریتم کدام گزینه است؟

2n .4 
$$\frac{3n}{2}$$
 - 2 .3 N-1 .2 2n -1 .1

یاسخ صحیح :گزینه 3

اگر تعداد عناصر لیست را توانی از 2 در نظر بگیریم یعنی  $n=2^k$  باشد در این صورت عبارت زیر حاصل می شود.

$$T(n) = egin{cases} 0 & if & n=1 \ 1 & if & n=2 \ 2T(rac{n}{2}+2 & if & n>2 \end{cases}$$

$$2^{k-1} + 2^k - 2 = \frac{3n}{2} - 2$$
 که در نتیجه:

13- كدام گزينه در مورد الگوريتم هاي پريم وكروسكال صحيح است؟

- 1. الگوريتم پريم همواره از الگوريتم كروسكال سريع تر است.
- 2. الگوریتم کروسکال با انتخاب نزدیکترین گره در هر مرحله ، درخت پوشای کمینه را پیدا می کند.
  - 3. الگوریتم کروسکال در بدترین حالت دارای پیچیدگی زمانی است.

4. الگوریتم کروسکال در گراف متراکم سریع تر از الگوریتم پریم است.

ياسخ صحيح: گزينه 4

در صورتی که گراف متراکم باشد الگوریتم کروسکال زمان  $\theta(n \ log \ n)$  را صرف می کند. یعنی سریع تر از الگوریتم پریم عمل میکند .ولی در صورتی که گراف کامل باشد .الگوریتم پریم سریعتر عمل می کند.

15- در مساله کوله پشتی ، اگر آیتم ها به صورت جدول زیر باشند وظرفیت کوله پشتی 13 باشد ، بیشترین ارزش به دست آمده به روش حریصانه کدام است؟

i	$P_{i}$	$W_{i}$
1	35	7
2	30	5
3	20	2
4	12	3
5	3	1

80 .4 70 .3

68 *.2* 

65 .1

ياسخ صحيح : گزينه 4

در این جدول  $p_i$  سود و $w_i$  وزن شی ام است.

برای کسب سود ماکزیمم قطعات 1و3و4و5 را انتخاب می کنیم وزن کل این قطعات برابر است:

7+2+3+1=13

35+20+12+3=70

در ضریب زنجیرهای ماتریس های  $D_{1 \times 100} \times D_{1 \times 100} \times B_{20 \times 50} \times B_{20 \times 50} \times C_{5 \times 10}$  ، ترتیب پرانتز گذاری بهینه برای حداقل اعمال ضرب کدام است؟

$$(((A \times B) \times C) \times D) .2 \qquad ((A \times (B \times C) \times D) .1 ((A \times B)(C \times D)) .4 \qquad (A \times ((B \times C) \times D)) .3$$

ياسخ صحيح: گزينه 1

ابتدا 50 که بزرگترین عدد مشترک است را محور قرار می دهیم و BC بدست می آید وبعد با محاسبه گزینه های 1و3 به جواب 1 میرسیم.

19- یافتن بزرگترین زیر رشته مشترک دورشته X و Y که هر کدام دارای طول n هستند ، دارای چه مرتبه زمانی است؟

$$\theta(n^3)$$
 .4  $\theta(n^2 \log n)$  .3  $\theta(n^2)$  .2  $\theta(n)$  .1

ياسخ صحيح: گزينه 2

ابتدا بين

XوY طولانی ترین زیر رشته مشترک را به دست می آوریم که هزینه پیدا کردن طولانی ترین زیر دنباله مشترک از دو دنباله به طول N, برابر با N, برابر با N است وچون در اینجا N و N به طول N است پس مرتبه زمانی برابر است با  $O(n^2)$ 

21-تعداد کل گره های درخت فضای حالت در روش عقب گرد برای حل مسئله حاصل جمع زیر مجموعه ها به ازای n عدد صحیح کدام است؟

 $2^{n+1}-1$  .4

 $2^{n+1}$  .3

 $2^{n}-1$  .2

2<sup>n</sup> .1

ياسخ صحيح: گزينه 4

 $1+2+2^n+...+2^n=2^{n-1}-1$ 

23-از بین موارد زیر کدام مورد یا موارد صحیح است؟

مورد 1: در روش شاخه وحد جست وجوی درخت فضای حالت به صورت عمقی انجام می شود.

مورد2: روش شاخه وحد براي مسائل بهينه سازي مورد استفاده قرار مي گيرد.

4. هیچکدام

1. فقط مورد 1 2. فقط مورد 2 3. مورد 1و 2

ياسخ صحيح: گزينه 2

شاخه وحد یک الگوریتم عمومی بری پیدا کردن راه حل های بهینه مسائل مختلف است ،بهخصوص در بهینه سازی گسسته وترکیبی.

این الگوریتم تمام راه حل های یک مسئله را شمارش می کند که در این بین راه حل های بی ثمر بسیاری هستند که می توان با حذف آن ها با تخمین مرز های بالایی وپایینی ، بهینه شود. در روش شاخه وحد جست وجوی درخت فضای حالت به صورت سطحی است زیرا با جست وجوی سطح اول میتواند یاسخ بهینه را پیدا کند.

25- كدام يك از موارد زير به طور قطع صحيح است ؟

 $NP \subseteq P$  .4

 $P \neq NP$  .3

P = NP .2  $P \subseteq NP$  .1

پاسخ صحیح: گزینه 1

در بیان یک الگوریتم نا معین لزومی ندارد از همه دستورها وتابع های ذکر شده استفاده شود . بنا براین هر الگوریتم معین توسط یک کامپیوتر نا معین قابل اجرا است. پس  $P\subseteq NP$ 

## سوالات تشريحي

این  $T(n) = T\left(\frac{n}{3}\right) + T\left(\frac{2n}{3}\right) + n$  رسم کنید ومرتبه زمانی این  $T(n) = T\left(\frac{n}{3}\right) + T\left(\frac{2n}{3}\right) + n$  رابطه رت به دست آورید.

پاسخ:

درختی برای رابطه بازگشتی تشکیل می شود که در آ ریشه درخت ، مقدار اولیه عبارت غیر بازگشتی را دارا باشد.

برای حل این سوال از روش اصلی نمی توان استفاده کرد، اما اگر درخت این رابطه را بکشیم به صورت زیر می شود:

$$T\left(\frac{n}{3}\right) \xrightarrow{T\left(\frac{2n}{3}\right) \to \frac{5}{9}n^{2}} T\left(\frac{2n}{9}\right) \xrightarrow{T\left(\frac{2n}{9}\right)} T\left(\frac{4n}{9}\right) \to \frac{25}{81}n^{2}$$

$$T\left(\frac{n}{27}\right) T\left(\frac{2n}{27}\right) T\left(\frac{2n}{27}\right) T\left(\frac{4n}{27}\right) T\left(\frac{4n}{27}\right) T\left(\frac{8n}{27}\right) \to \left(\frac{5}{9}\right)^{3}n^{2}$$
where  $T\left(\frac{2n}{27}\right) T\left(\frac{4n}{27}\right) T\left(\frac{4n}{27}\right) T\left(\frac{8n}{27}\right) \to \left(\frac{5}{9}\right)^{3}n^{2}$ 
where  $T\left(\frac{2n}{27}\right) T\left(\frac{4n}{27}\right) T\left(\frac{4n}{27}\right) T\left(\frac{8n}{27}\right) \to \left(\frac{5}{9}\right)^{3}n^{2}$ 

$$T(n) = \sum_{i=0}^{\log_3^n} \left(\frac{5}{9}\right)^i \cdot n^2 = n^2 \sum_{i=0}^{\log_3^n} \left(\frac{5}{9}\right)^i$$

 $T(n) = n^2$  میباشد، پس  $\frac{5}{9} < 1$  که سری فوق یک سری هندسی با قدر نسبت  $1 > \frac{5}{9}$ 

3-هفت كار با مهلت ها وبهره ها مطابق با جدول زير داده شده است .مطابق الگوريتم حريصانه زمانبندى بهينه را براى اين مجموعه كارها به دست آوريد.

کار	مهلت	سود
1	3	15
2	1	50
3	1	10
4	2	5
5	3	60
6	1	30
7	2	20

پاسخ: در مسئله زمان بندی ، هر کاری در یک واحد زمانی به پایان میرسد و دارای یک مهلت وسود معین است . اگر هر کاری پیش از مهلت معین یا در آن مدت انجام شود ، سود مورد نظر به دست می

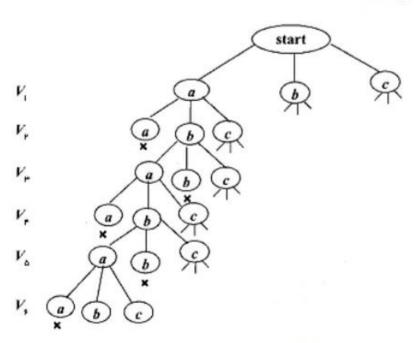
آید. هدف، زمان بندی کارها به نحوه ای است که سود بیشینه به دست آید ، لازم نیست همه کارها زمان بندی شوند.بنا براین زمان بندی ها وسود های ممکن عبارت است از:

که با توجه به جدول سودهی ، مطابق با الگوریتم حریصانه زمان بندی بهینه در زمان [2,5] بیشترین سوددهی را داریم.

سود کل	زمان بندی
15+60=75	[1,5]
50+15=65	[2,1]
10+15=25	[3,1]
5+15=20	[4,1]
50+60=110	[2,5]
10+60=70	[3,5]
5+60=65	[4,5]
30+15=45	[6,1]
30+60=90	[6,5]
20+15=35	[7,1]
20+60=80	[7,5]

5-از الگوریتم عقبگرد برای مسئله رنگ آمیزی m برای یافتن همه رنگ آمیزی های ممکن گراف زیر با استفاده از سه رنگ قرمز، سبز و آبی استفاده کنید.عملیات را مرحله به مرحله نشان دهید.

پاسخ:رنگها را a ,b c می نامیم .علامت ضربدر ،گره های غیر امید بخش را مشخص می کنند وهر گهی که به سه خط ختم می شود یعنی مانند گره هم تراز خود ادامه می یابد.



یعنی شکل رسم شده ، دو جواب زیر را نشان میدهد :

$$V_1 \rightarrow a$$
  $V_{\mu} \rightarrow b$   $V_{\mu} \rightarrow a$   $V_{\mu} \rightarrow b$   $V_{\Delta} \rightarrow a$   $V_{\gamma} \rightarrow b$   $V_{1} \rightarrow a$   $V_{\mu} \rightarrow b$   $V_{\mu} \rightarrow a$   $V_{\mu} \rightarrow b$   $V_{\Delta} \rightarrow a$   $V_{\gamma} \rightarrow c$