## نيم سال اول ٩٤-٩٥ سوالات زوج

٢- كدام گزينه مقايسه اي صحيح بين پيچيدگي زماني الگوريتم ها را نشان مي دهد؟

$$O(\sqrt{n}) < O(n) < O(n \log n$$
 ) گزینه الف

ترتیب رشد توابع به صورت زیر است:

$$O({}^{\backprime}) < O(\log n) < o(n) < O(n\log n) < O\left(n^{\backprime}\right) < O\left({}^{\backprime}^n\right) < O(n!) < O(n^n)$$

٤- در رشد توابع زير كدام ترتيب صحيح مي باشد؟

$$O(n\log n), O\left(\frac{n^{\gamma}}{\log n}\right), O(\gamma + \varepsilon)^n$$
 گزینه د

هر توان n به همراه  $\varepsilon$  رشد بیشتری نسبت به  $\log n$  دارد بنابراین داریم:

$$O(n\log n), O\left(\frac{n^2}{\log n}\right), O(1+\varepsilon)^n$$

٦- جواب رابطه ي بازگشتي زير كدام است؟

$$T(n) = T\left(\frac{n}{r}\right) + T\left(\frac{rn}{r}\right) + O(n)$$

به کمک فرمول زیر جواب را بدست می آوریم:

فرمول 
$$=> T(n) = T\left(\frac{n}{a}\right) + T\left(\frac{n}{b}\right) + c_n => n \sum_{i=1}^{b} \left(\frac{1}{a} + \frac{1}{b}\right)^i$$

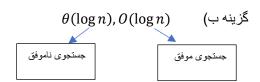
ارتفاع درخت:حداكثر مقدار بين ارتفاع سمت چپ $(\log_a n)$  و ارتفاع سمت راست  $(\log_b n)$  می باشد.

 $T(n) = O(n \log n)$ اگر جمع ضریب ها برابر یک شد

T(n)= heta(n)و اگر جمع ضریب ها کمتر از یک شد

$$T(n)=n\sum_{i=\cdot}^h(rac{1}{r}+rac{1}{r})^i=n\sum_{i=\cdot}^h(1)^i=O(n\,\log n)$$
 کزینه ب در ست است  $o$ 

۸- بدترین حالت زمانی الگوریتم جستجوی دودویی (Bin srch) برای جستجوی موفق و ناموفقبه ترتیب از راست به چپ کدام است؟



۱۰ در ضرب ماتریس ها به روش استراسن اگر مساله کوچک ،ضرب ماتریس  $X \times Y$  باشد،برای ضرب دو ماتریس  $X \times A$  چند ضرب عددی صورت می گیرد؟

گزینه الف) ۳۹۲

رابطه بازگشتی مربوط به پیچیدگی زمانی الگوریتم استراسن برای تعداد ضرب ها به صورت زیر است:

$$T(n) = {}^{\vee}T(\frac{n}{{}^{\vee}})$$
$$T({}^{\vee}) = {}^{\vee}$$

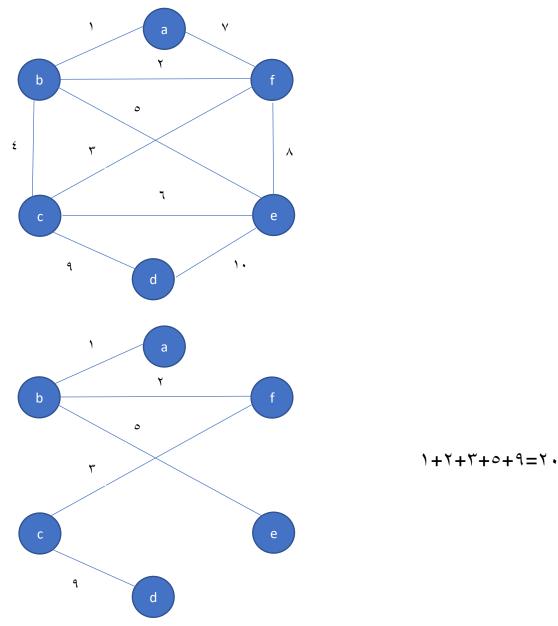
ولى چون در اينجا مساله كوچك ضرب ماتريس هاى ٢ × ٢ مى باشد داريم:

$$T(n) = {}^{\vee}T(\frac{n}{{}^{\vee}})$$
  $=>$   $T({}^{\wedge}) = {}^{\vee}T({}^{\circ}) = {}^{\vee}\times {}^{\circ} {}^{\vee} = {}^{\vee}{}^{\circ} {}^{\vee}$ 

 $T(\xi) = \forall T(\Upsilon) = \forall \times \land = \circ \Upsilon$ 

۱۲- در گراف زیر، با اجرای الگوریتم پریم و شروع از راس a ، درخت پوشای مینیمم دارای کدام هزینه خواهد بود؟

گزينه ج)



۱۶- در صورتیکه یک گراف خلوت (متراکم)باشد، الگوریتم.......سریعتر از الگوریتم.....عمل <sup>۹</sup> کند،در این حالت پیچیدگی زمانی الگوریتم کروسکال ......است(به ترتیب از راست به چپ)

 $\theta$  (nlog n) گزینه الف) کروسکال،پریم

اگر گراف کامل باشد بنابراین یال های آن برابر  $\frac{n(n-1)}{\gamma}$  خواهد بود،در نتیجه بنابراین فرمول  $(e \log e)$ ، زمان الگوریتم کروسکال برابر  $\theta(n^2 \log n)$  خواهد بود که بیشتر از زمان الگوریتم پریم $\theta(n^2 \log n)$  می باشد.

اما اگر گراف یک گراف خلوت باشد آنگاه زمان الگوریتم کروسکال برابر  $\theta(n \log n)$  است که از زمان الگوریتم پریم کمتر است و سریعتر می باشد.

۱۹- فرض کنید n=7 کار ها،مهلت و بهره های مربوط به کار ها را به صورت زیر داریم،جواب بهینه با الگوریتم زمانبندی با مهلت کدام است؟

ابتدا به تربیت بهینه از بیشتر به کمتر مرتب می کنیم.

کار	مهات	بهره	
1	٣	٦,	انجام مي شود 🔶 🗸
۲	١	٥,	انجام مي شود 🔷 🗸
٣	١	٣.	انجام نمي شود 🔶 🗴
٤	۲	۲.	انجام می شود 🔶 🗸
٥	٣	10	انجام نمی شود 🔶 🗙
٦	١	١.	انجام نمي شود 🔶 🗴
			<u>-</u>

60+50+20=130 حداكثر سود

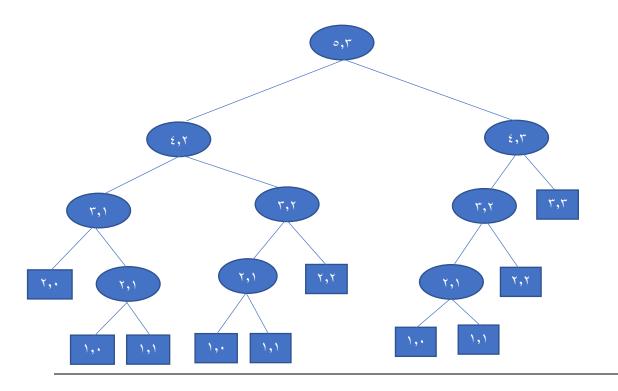
ابتدا کار ۲۰ سیس کار ٤ و در انتها کار 1 انجام می شود.

پاسخ درست :گزینه ج) جواب بهینه ۲٫٤٫۱} با سود ۱۳۰ خواهد بود.

۱۸-تعداد اعمال جمع برای الگوریم ضریب دوجمله ای  $\binom{\circ}{r}$  با استفاده از برنامه نویسی پویا کدام است?

$$B[i][j] = egin{cases} B[i-1][j-1] + B[i-1][j] & \cdot < j < i \ j = \cdot & j = i \end{cases}$$
 در مجموع شامل دو جمع می باشد.

## گزینه ب) ۹



۲۰ - پیچیدگی محاسباتی در هر حالت برای الگوریتم حداقل ضربها .....می باشد.

 $\theta(n^{r})$  (گزینه د

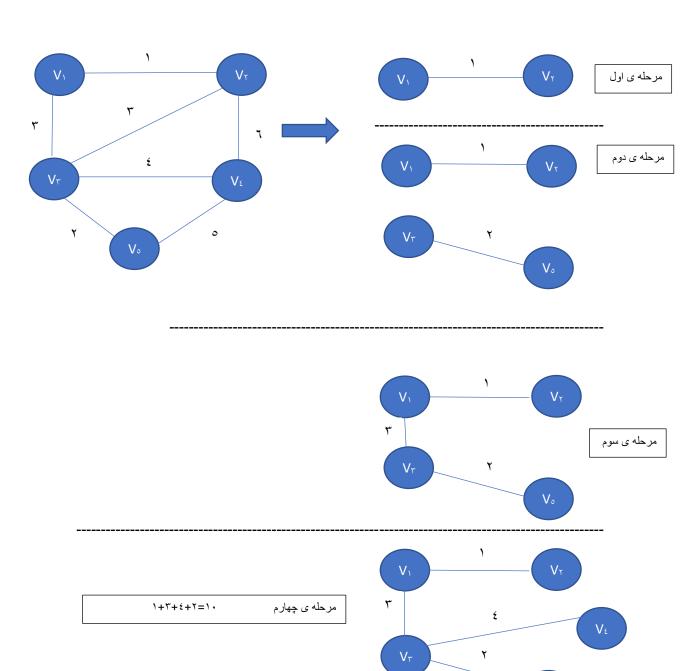
۲۲-تعداد فراخانی ها برای محاسبه  $P(\mathfrak{r},\mathfrak{r})$  در تابع  $world\ series$  زیر کدام است؟ گزینه د)  $\mathfrak{r}$ ۸

۲۶- تعداد درخت های جستجوی دودویی که با ۳کلید متمایز می توان ساخت کدام است؟

$$\frac{1}{n+1} \binom{7n}{n} = > \frac{1}{r+1} \binom{7}{r} = \frac{1}{\xi} \binom{7}{r} = \frac{1}{\xi} \times \frac{7!}{r! \times r!} = \frac{1}{\xi} \times \frac{7 \times 0 \times \xi}{r \times r} = 0$$
گزينه ج)  $\circ$  (جنه ج)

سوالات تشريحي

۲- الگوریتم کروسکال را بر روی گراف زیر اجرا کنید، درخت پوشای مینیمم را مرحله به مرحله رسم کرده و هزینه نهایی
 درخت حاصل را بدست آورید؟



## Lcs (string x, string y)

```
m = Length(x)
    n=Length(y)
    for(i=1; i <= m; i++)
      c[i][0]=0;
٥
    for(j=1; j<=n; j++)
      c[0][j]=0;
٧
    For(i=1; i<=m; i++)
٨
         For(j=1; j<=n; j++)
٩
    If x_i = = x_i
١.
         C[i][j]=c[i-1][j-1];
11
         B[i][j] = "\leftarrow";
۱۲
    Elseif c[i-1][j] >= c[i][j-1]
۱۳
         C[i][j]=c[i-1][j];
         B[i][j] = "\uparrow";
١٤
۱٥ Else
١٦
         C[i][j]=c[i][j-1];
۱٧
         B[i][j]="←";
١٨
         Return c;
```