سوالات فرد

```
است؟ و رسورتی که f(n) \in \theta(g(n)) و h(n) \in O(f(n)) و h(n) \in O(f(n)) باشد کدام یک از گزینه های زیر صحیح است؟
          g(n)\in O(h(n)) (ع) g(n)\in \Omega(h(n)) (ج) h(n)\in \Omega(g(n)) (ب) h(n)\in \theta(g(n)) (الف)
                                                                                                        پاسخ :
                                                                     g(n)\in\Omega(h(n)) گزینه ج صحیح می باشد:
                                                                                                         حل:
اگرf(n) \in O(f(n)) باشد. اگر f(n) \in G(n) باشد می توان گفت تقریباً g(n), f(n) دو تابع هم ارز می باشند. اگر
                       g(n)\in\Omega(h(n)) یک تابع کوچکتر مساوی از g(n),f(n) می باشد. در نتیجه h(n) توان گفت
                                                                                                               ٠٢
                              ۳. اگر \mathbf{T}(n) نشان دهنده مرتبه زمانی اجرای الگوریتم زیر باشد، کدام گزینه صحیح است؟
for (i := 1; i \le n; i++)
   {j = n;}
     while (j >= 1)
      \{for(k := 1; k \le 100; k++)\}
                    /*some statement requiring \tetha(1) time */
          j = j/2;
     }
           \mathbf{T}(n) \in O(n^{\mathsf{T}}) (د) \mathbf{T}(n) \in \Omega(n^{\mathsf{T}}) (ج) \mathbf{T}(n) \in O(\log n) (د) \mathbf{T}(n) \in \theta(n)
                                                                                                        پاسخ:
                                                                       \mathbf{T}(n) \in O(n^{\mathsf{T}}) :گزینه د صحیح می باشد
                                                                                                         حل:
```

شت کدام است
$$\mathbf{T}(n) = \mathbf{T}(\frac{2n}{3}) + 1$$
 کدام است کدام است کدام است

 $\theta(n^{\mathsf{Y}})$ (2)

 $\theta(n)$ (ج) $\theta(nLogn)$ (ب) $\theta(Logn)$

پاسخ:

 $\theta(Logn)$:گزینه الف صحیح می باشد

حل:

$$a=1, b=\frac{3}{2}, k=0 \Rightarrow 1=(\frac{3}{2})^0 \Rightarrow T(n\in\theta(n^0\log_2^n)\Rightarrow T(n)\in(Logn)$$

۶.

 \mathbf{V} . فرض کنید آرایه مورد جستجو توسط جستجوی دودوئی بصورت (-6,0,7,9,20,30,54,82,101) باشد، متوسط تعداد مقایسه های مورد نیاز برای حالت جستجو موفق کدام است؟

$$(c) \frac{l\eta}{p}$$

$$\frac{1\lambda}{9}$$
 (ب)

$$\frac{1\lambda}{q}$$
 (ب) $\frac{\chi}{q}$

پاسخ:

گزینه ج صحیح می باشد: $\frac{70}{9}$

حل:

آرایه	-6	0	7	9	20	30	54	82	101
تعداد مقايسه ها	3	2	3	4	1	3	2	3	4

یک راه ساده برای به دست آوردن عدد فوق ترسیم یک درخت دودوئی کامل با ۹ گره است:

زمان متوسط $=\frac{1\times1+2\times2+4\times3+2\times4}{9}$ زمان متوسط

۸.

9. اگر دو ماتریس 10×10 با روش ضرب استراسن در یکدیگر ضرب شوند، برای ضرب این دو ماتریس چند ضرب عددی صورت می گیرد (مقدار آستانه برابر با 2 است یعنی ضرب ماتریس های با اندازه 2×2 به صورت عادی انجام می شود که نیاز به 8 ضرب عددی دارد) ؟

$$(+)$$
 (ح) $(+)$ $(+)$ $(+)$ $(+)$ $(+)$ $(+)$

پاسخ:

گزینه الف صحیح می باشد: ۳۹۲

حل:

مي دانيم تعداد ضرب ها از رابطه زير به دست مي آيد:

$$T(n) \Rightarrow T(\frac{n}{2})$$

$$T(1) = 1$$

$$\Rightarrow T(n) = n^{\log_2^7} = 7^{\log_2^n}$$

هنگامی که ماتریس ها 2×2 شوند از روش معمولی می رویم که 8 ضرب می خواهد پس داریم:

 $7 \times 7 \times 8 = 392$

.10

۱۱. كدام گزینه در مورد الگوریتم های پریم و كراسكال برای یافتن درخت پوشای كمینه صحیح است؟

(الف) الگوریتم پریم در گراف های متراکم بهتر از الگوریتم کراسکال عمل می کند.

- (ب) الگوریتم پریم در گراف های خلوت از مرتبه $\theta(n \log n)$ است.
- (ج) الگوریتم کراسکال در گراف های کامل بهتر از الگوریتم پریم عمل می کند.
- (د) الگوریتم پریم و کراسکال درخت های پوشانی را تولید می کنند که مجموع هزینه در آن ها یکسان است.

پاسخ:

گزینه د صحیح می باشد:

الگوریتم پریم و کراسکال درخت های پوشانی را تولید می کنند که مجموع هزینه در آن ها یکسان است.

الگوریتم پریم و کراسکال درخت های پوشانی را تولید می کنند که مجموع هزینه در آن ها یکسان است.

.17

۱۳. فرض كنيد متنى شامل حروف a،b،c،d،e،f باشد و تعداد كاركتر ها به صورت زير است::

كاركترها	a	b	С	d	e	f
تعداد تكرار	۲۵	٨	۵	۶	٣۵	١ ۰

درصورت کدگذاری متن با استفاده از روش هافمن، رشته ی ab با کدام بیت ها نمایش داده می شود؟

(د) ۱۱۱۰۱۱۱

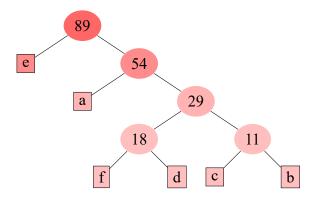
(الف) ۱۱۱۱۱ (ب) ۱۰۱۱۱۰ (ج)

پاسخ:

گزینه ج صحیح می باشد: ۱۰۱۱۱ ۱۰

حل:

ابتدا با توجه به تعداد تكرار حروف درخت هافمن را ایجاد می كنیم. بعد از ایجاد درخت می توان گفت كه كوتاه ترین كد برای e می باشد و کد های f,d,c,b دارای طول کد برابر می باشند.



حروف a=10, b=1111, c=1110, d=1101, e=0, f=1100

.14

10. فرض کنید چهار ماتریس زیر را داریم:

 $A_{20\times2}\times B_{2\times30}\times C_{30\times12}\times D_{12\times8}$

حداقل تعداد ضرب ها با استفاده از الگوريتم برنامه نويسي پويا كدام است؟

(د) ه ۱۸۸

(ج) ۱۳۲۳

(الف) ۳۱۲۰ (ب)

پاسخ:

گزینه ب صحیح می باشد: ۱۲۳۲

حل:

با بررسی حالت های مختلف:

 $(AB)(CD)(A(B(CD))=30\times12\times8+2\times30\times8+20\times2\times8=3680$

 $A((BC)D)=2\times30\times12+2\times12\times8+20\times2\times8=1232$

 $(AB)(CD)=20\times2\times30+30\times12\times8+20\times30\times8=8880$

 $(A(BC)D)=20\times2\times30+20\times30\times12+20\times12\times8=10320$

ملاحظه می شود گزینه ب برای ضرب این چهار ماتریس صحیح است.

.18

یک $p_3 = 0.4, p_2 = 0.3, p_1 = 0.3$ با احتمالهای جستجوی $key_1 < key_2 < key_3$ با سه کلید بخواهیم با سه کلید و $key_1 < key_2 < key_3$ درخت جستجوی دودوئی بهینه را ایجاد کنیم. کدام نشان دهنده زمان میانگین جستجو در درخت بهینه است؟

(د) ۸۱

(ج) ۱/۶

(ب) ۱٫۷

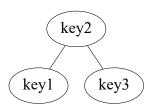
(الف) ١/٩

پاسخ:

گزینه ج صحیح می باشد: ۱/۶

حل:

بهترین حالت ایجاد درخت دودوئی بهینه بصورت زیر می باشد:



زمان میانگین جستجوی دودوئی $1 \times 0.4 + 2 \times 0.3 + 2 \times 0.3 = 1.6$

. 1 1

١٩. تعداد درخت های جستجوی دودوئی که می توان با 5 کلید متمایز ساخت کدام است؟

(د) ۵۷

(ج) ۴۲

(الف) ۵ (ب) ۱۴

گزینه ج صحیح می باشد: ۴۲

با داشتن n گره تعداد $\frac{\binom{2n}{n}}{n+1}$ درخت جستجوی دودوئی متفاوت می توان ساخت. حال اگر n=5 باشد داریم: $T(5) = \frac{\binom{10}{5}}{5+1} = \frac{10!}{6 \times 5! \times 5!} = \frac{10 \times 9 \times 8 \times 7 \times 6 \times 5!}{6 \times 5! \times 5!} = 42$

۰۲.

در حل مسأله یافتن مداره ای همیلتونی درگراف G(V,E) با استفاده از تکنیک عقبگرد، کدام یک از موارد زیر نشان دهنده C(V,E)غیر امید بخش بودن راس i ام بر مسیر است (vindex[k] اندیس راس بر روی مسیر و W[i][j] وزن یال از راس i به راس i است)

 $i > \circ \&\&(!w[vindex[i-1]][vindex[i]])$ (ب) i = n - 1&&w[vindex[i]][vindex[o]] (الف)

 $i > \circ \&\&w[vindex[i-1]][vindex[i]]$ (2) $i = n - 1\&\&(!w[videx[i-1]][vindex[\circ]])$ (7)

پاسخ:

 $i > \circ \&\&(!w[vindex[i-1]][vindex[i]])$ گزینه ب صحیح می باشد:

حل:

یک گراف که توسط یک آرایه دو بعدی \mathbf{W} نشان داده شده است که در آن $\mathbf{W}[i][j]$ در صورتی \mathbf{True} است که بین رأس \mathbf{i} ام و \mathbf{j} است.

. 77

٢٣. كدام گزينه صحيح است؟

(الف) با روش انشعاب وتحديد زمان اجرا كاهش مي يابد.

(ب) با روش انشعاب وتحديد حافظه مصرفي كاهش مي يابد.

(ج) با روش انشعاب وتحدید مرتبه زمانی تغییر نمی کند .

(د) روش برنامه نویسی پویا، زمان اجرا را کاهش می دهد.

پاسخ:

گزینه د صحیح می باشد:

روش برنامه نویسی پویا، زمان اجرا را کاهش می دهد .

حل:

روش برنامه نویسی پویا، زمان اجرا را کاهش می دهد.

.74

۲۵. این برگه شامل ۲۴ سوال تستی می باشد.

سوالات تشريحي فرد

1. رابطه بازگشتی زیر را حل کنید؟

$$T(n) = \begin{cases} T(n-1) + T(n-2) & n > 2 \\ T(0) = 0 & T(1) = 1 \end{cases}$$

پاسخ:

با انتخاب $T(n) = a_n$ داریم:

$$a_n - a_{n-1} - a_{n-4} = 0 \Rightarrow x^2 - x - 1 = 0 \Rightarrow x = \frac{1+\sqrt{5}}{2}, x = \frac{1-\sqrt{5}}{2} \Rightarrow$$

$$a_n = C_1(1 + \frac{\sqrt{5}}{2})^2 + C_2(1 - \frac{\sqrt{5}}{2})^n \in \theta(1 + \frac{\sqrt{5}}{2})^n$$

٠٢

۳. ماتریس مجاورت گراف جهت دار G که شامل رئوس V0 تا V4 است به صورت زیر داده شده است.الگوریتم دیکسترا را بر روی این گراف برای یافتن کوتاه ترین مسیر از راس منبع V0 به همه رئوس دیگر کار ببرید؟

$$\begin{bmatrix} \infty & 45 & \infty & 15 & \infty \\ \infty & \infty & 20 & 9 & 5 \\ \infty & \infty & \infty & \infty & 25 \\ 5 & 10 & \infty & \infty & 7 \\ \infty & 15 & 30 & \infty & \infty \end{bmatrix}$$

پاسخ:

در مرحله اول کوتاه ترین مسیر از V0 انتخاب می شود که با توجه به گراف مشخص می شود که بهترین گره انتخابی می باشد. بنابراین این مرحله از V0 شروع و به مستقیما به گره V3 ختم می شود هزینه این مسیر 15 خواهد بود و گراف حاصل به صورت زیر خواهد بود:

$$V_0 \longrightarrow V_3$$

گره ها	S	Dist	P
V_0	1	0	V_0
V_1	0	25	$V_0 V_3$
V_2	0	∞	V_0
V_3	1	15	V_0
V_4	0	22	V_0

در مرحله دوم مسیری از V_0 شروع شده و به گره V_4 ختم می شود بنابراین این مسیر از گره V_3 نیز می گذرد هزینه گراف حاصل به صورت زیر می باشد:

$$V_0 \longrightarrow V_3 \longrightarrow V_4$$

گره ها	S	Dist	P
V_0	1	0	V_0
V_1	0	25	$V_0 V_3$
V_2	0	47	V ₀ V ₃ V ₄
V_3	1	15	$V_0 V_3$
V_4	1	22	V ₀ V ₃ V ₄

در مرحله سوم مسیری از گره V_0 شروع شده و به گره V_1 ختم می شود بنابراین این مسیر از گره V_3 می گذرد گراف حاصل به صورت زیر می شود:

$$V_0 \longrightarrow V_3 \longrightarrow V_1$$

گره ها	S	Dist	P
V_0	1	0	V_0
V_1	1	25	$V_0 V_3 V_1$
V_2	0	45	$V_0 V_3 V_1$
V_3	1	15	$V_0 V_3$
V_4	1	∞	V_0

و در مرحله چهارم که مرحله آخر است در این مسیر از گره V_0 شروع شده و به گره و V_2 ختم می شود بنابراین این مسیر از گره های V_3 و در مرحله چهارم که مرحله آخر است. گراف حاصل به صورت زیر می شود:



گره ها	S	Dist	P
V_0	1	0	V_0
V_1	1	25	$V_0 V_3 V_1$
V_2	0	45	V ₀ V ₃ V ₁ V ₂
V_3	1	15	$V_0 V_3$
V_4	1	22	$V_0 V_3 V_4$

بنابراین ارزش کل مسیر برابر 45 خواهد بود.

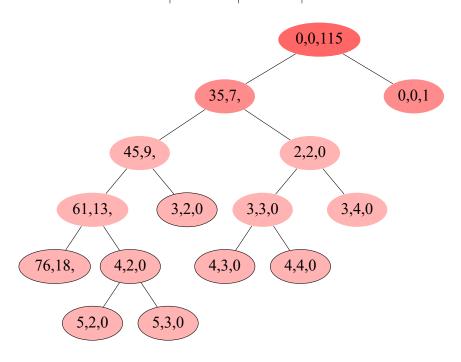
۴.

مساله کوله پشتی صفر و یک را برای اجسام w1 تا w1 با ارزش و وزن تعریف شده به صورت زیر و کوله پشتی با وزن 15 کیلو گرم در نظر بگیرید. هدف پر کردن کوله پشتی با اجسام است به نحوی که بیشترین سود حاصل شود. درخت فضای حالت این مساله را با استفاده از روش انشعاب و تحدید رسم نموده و حداکثر سود ممکن را محاسبه نمایید (اجسام در جدول بر حسب p_i/w_i مرتب هستند)؟

جسم	ارزش(p)	وزن(w)
1	35 _{\$}	7
2	10s	2
3	16\$	4
4	15\$	5
5	6s	6

پاسخ :

جسم	ارزش(p)	وزن(w)	$\frac{P_i}{W_i}$
1	35\$	7	5
2	10s	2	5
3	16s	4	4
4	15\$	5	3
5	6s	6	1



پاسخ سوالات تستى فرد

- $g(n) \in \Omega(h(n))$ (ج) . ۱
 - $\mathbf{T}(n) \in O(n^{\mathsf{Y}})$ (د) . \mathbf{Y}
 - $\theta(Logn)$ (الف Δ
 - ٧. (ج) ٢٥
 - ٩. (الف) ٩٣
- ۱۱. (د) الگوریتم پریم و کراسکال درخت های پوشانی را تولید می کنند که مجموع هزینه در آن ها یکسان است.
 - ۱۰۱۱۱ (ج) ۱۱۱۱ ۱۰
 - ۱۲۳۲ (ب) ۱۲۳۲
 - ۱/۶ (ج) ۱۷
 - ۱۹. (ج)
 - i > % (|w[vindex[i-1]][vindex[i]]) ۲۱. (ب) ۲۲.
 - ۲۳. (د) روش برنامه نویسی پویا، زمان اجرا را کاهش می دهد.