```
پاسخ سوال های زوج نیمسال دوم 95-94
                                              2) زمان اجراى الگوريتم زير كدام است؟
I=1;
While (i<=n) {
I=i\times 2;
}
 T(n) \in (n \log n) . 4 T(n) \in \theta(n) . 3 T(n) \in \theta(n^2) . 2 T(n) \in \theta(\log n) . 1
                                                          پاسخ: گزینه 1 صحیح است
  \theta(\log\log_k n اکر شمارنده با دستور i=i	imes k تغییر کند مرتبه اجرایی آن while درحلقه
                                      خواهد شد پس در این سوال مرتبه \theta(loan) است
                                   4. حاصل (5) با توجه به الكوريتم زير كدام است ؟
int f(n) {
if (n==1)
return 1;
else
return f(n-1) +2n;
```

طراحي الگوريتم (كد درس: 10- 1115142)

مريم ميرزايي 970148283

}

23 .4

13 .3

19.2

29.1

پاسخ : گزینه 1 صحیح است

$$f(5) = f(4) + 10 = 29$$

$$f(4) = f(3) + 8 = 11 + 8 = 19$$

$$f(3) = f(2) + 6 = 5 + 6 = 11$$

$$f(2) = f(1) + 4 = 1 + 4 = 5$$

$$f(1) = 1$$

6. مرتبه زمانی رابطه بازگشتی $T(n) = T(\frac{n}{2}) + n \log n$ کدام است ؟

 θ (n log logn) .4 θ (n²log n).3 θ (n logn) .2 θ (n) .1

پاسخ: گزینه 2 صحیح است

$$T(n) = a T(\frac{n}{b}) + C_n \implies a = 1, b = 2, k = 1$$

$$T(n) = T(\frac{n}{2}) + C_n \Rightarrow T(n) = \theta(n \log n)$$

8. اگر 10 عنصر در یک لیست از اندیس 1 تا 10 به صورت مرتب شده قرار گرفته باشند با توجه به درخت تصمیم دودوئی میانگین تعداد مقایسه ها در جستجوی ناموفق کدام است ؟

3.93.4

3.78.3

3.54.2

3.21 .1

پاسخ : گزینه 2 صحیح است

موفق =
$$1 \times 1 + 2 \times 2 + 4 \times 3 + 3 \times 4 = 29$$

جستجوى ناموفق - n = جستجوى موفق

جستجوى ناموفق - 10 = 20

39 = جستجوى ناموفق

انگین زمان جستجوی ناموفق = $\frac{39}{11}$ = 3/54

10. تعداد ضرب های انجام شده توسط الگوریتم استراسن برای ضرب دو ماتریس 4×4 کدام است ?

56 .4 343 .3

پاسخ: گزینه 4 صحیح است

196.1

49 .2

$$n^{\log_2 7} = 7^{\log_2 n} = 7$$

 $7 \times 8 = 56$

12. اگر مجموعه سکه های در مساله خرد کردن پول به صورت (15,10,5,2,1) باشد و از هر سکه به تعداد دلخواه موجود باشد . در الگوریتم حریصانه برای خرد کردن 17 ریال کدام مجموعه از سکه ها انتخاب می شود ؟

{10,5,2}.4 {15,1,1}.3 {12,5}.2 (15,2}.1

پاسخ: گزینه 1 صحیح است.

مجموعه ای که دارای کمترین تعداد سکه باشد که مجموع آن ها 17 است انتخاب ماست. ابتدا بزرگترین سکه سکه را انتخاب می کنیم و توجه می کنیم مجموع کوچکتر از 17 باشد و سپس دوباره بزرگترین سکه موجود که شرط مسئله را رعایت کند انتخاب می کنیم

14. در کد گزاری رشته abaabacadcade با استفاده از روش هافمن کد حاصل برای هر کدام از نویسه ها کدام است ؟

$$a = 1$$
, $b = 01$, $c = 001$, $d = 0001$, $e = 0000$ (1

$$a = 0$$
, $b = 101$, $c = 110$, $d = 111$, $e = 100$ (2)

$$a = 000$$
, $b = 001$, $c = 010$, $d = 011$, $e = 100$ (3)

$$a = 00$$
, $b = 01$, $c = 10$, $d = 11$, $e = 100$ (4

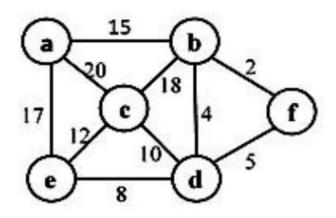
پاسخ: گزینه 2 صحیح است

ابتدا فراوانی هر کرکتر را پیدا می کنیم و به ترتیب صعودی می نویسیم و درخت هافمن آن را رسم می کنیم کدهای آن طبق گزینه 2 بدست می آید

16. برای یافتن درخت پوشای کمیته گراف زیر به کمک الگوریتم ترتیب انتخاب یال ها با شروع از راس a کدام گزینه است ؟ (از چپ به راست)

$$(a, b), (b, f), (f, d), (d, e), (e, c)$$
 (2 $(b, f), (b, d), (e, d), (c, d), (a, b)$ (1

$$(a, b), (b, f), (f, d), (d, e), (d, c)$$
 (4 $(a, b), (b, f), (b, d), (d, e), (d, c)$ (3



پاسخ : گزینه 3 صحیح است

است که طول b, c, d شامل a رئوس مجاور $f = \theta$, y = a است که طول یال آنها به ترتیب زیر است

eab = 15, eac = 20, eae = 17

 $f = \{ (a, b) \}, y = \{a, b\},$ در نتیجه راس b را انتخاب می کنیم

18. اگر یک مسئله هم به روش برنامه نویسی پویا و هم به روش تقسیم و حل قابل حل باشد . آنگاه کدام گزینه صحیح است ؟

- 1. استفاده از روش تقسيم و حل بهتر است،چون بياده سازي آن آسان است.
- 2. استفاده از روش برنامه نویسی پویا بهتر است چون حافظه مصرفی آن کمتر است.
- 3 . روش برنامه نويسي پويا ممكن از نسبت به روش تقسيم و حل مسئله را در زمان كمتري حل كند.
- 4. روش تقسيم و حل همواره نسبت به روش برنامه نويسي پويا مسئله را در زمان كمتري حل مي كند

پاسخ: گزینه 3 صحیح است

در برنامه نویسی پویا نمونه های کوچک محاسبه شده و نتیجه شان در مکانی ذخیره می شود و در صورت لزوم مورد استفاده قرار می گیرد در حالی که در روش حل و تقسیم جواب ها ذخیره نمی شوند و هر بار دوباره محاسبه می گردد در نتیجه روش برنامه نویسی پویا نسبت به روش حل و تقسیم زمان کمتری نیاز دارد

20. میزان حافظه ی مصرفی در روش برنامه نویسی پویا برای مسئله ی فروشنده ی دوره گرد بازای n ر اس كدام است ؟ θ $(n^22^n).4$ θ (n^2).2 θ (n 2ⁿ).3 θ (n). 1 یاسخ: گزینه 3 صحیح است میزان حافظه مصرفی در مسئله فروشنده دوره گرد از مرتبه θ ($n2^n$) است . 22. در چند مورد از مسائل زیر جواب های مساله در گره های موجود در پایین ترین سطح در خت فضای حالت قرار دارند ؟ مورد 1: حاصل جمع زير مجموعه ها مورد 2: مدارهای هامیلتونی مورد n : 3-وزير 0.4 1.3 3 .2 2.1 پاسخ: گزینه 1 صحیح است در موارد بالا فقط در حاصل جمع زير مجموعه ها و مدار هاي هميلتوني است كه گره هاي موجود در یابین ترین سطح درخت فضای حالت قرار دارند. 24. اگر در مسئله حاصل جمع زيرمجموعه ها داشته باشيم { s = {510, 12, 13, 15, 18} = و w = 30 آنگاه چند ر اه حل و جو د دار د ؟ 1.4 4.3 3 .2 2 .1

پاسخ: گزینه 2 صحیح است

$$18 + 12 = 35$$
, $5 + 10 + 15 = 35$, $12 + 13 + 5 = 35$

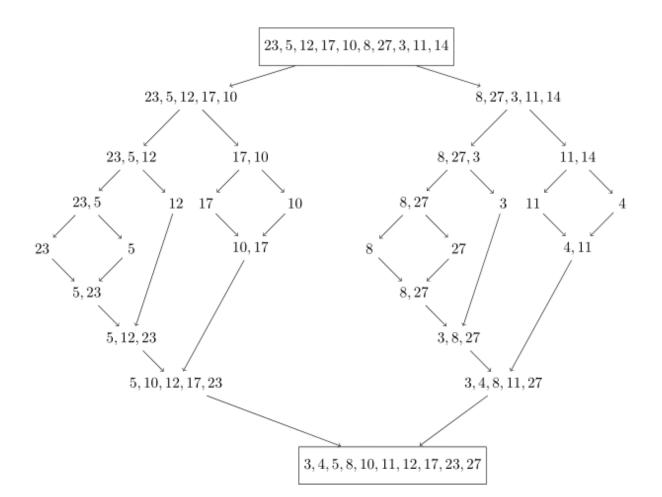
3 راه حل وجود دارد

سوالات تشريحي:

2. عناصر زیر مربوط به لیست S را در نظر بگیرید . با استفاده از روش مرتب سازی ادغامی لیست را مرتب نموده و درخت فراخوانی آن را رسم کنید ب) پیچیدگی زمانی این الگوریتم را محاسبه کنید .

۲۳	۵	17	١٧	١.	٨	۲۷	٣	11	14

حل:



4. در مسئله فروشنده ي دوره گرد،در صورتي كه ماتريس وزن گراف به صورت زير باشد، با استفاده از روش برنامه نويسي پويا تور بهينه را براي اين گراف به دست آوريد.

$$w = \begin{bmatrix} 0 & 2 & 9 & \infty \\ 1 & 0 & 6 & 4 \\ \infty & 7 & 0 & 8 \\ 6 & 3 & \infty & 0 \end{bmatrix}$$

ابتدا A را همه مجموعه های تک عضوی در نظر می گیریم و پس از حل این مرحله وارد مرحله بعد می شویم و A را همه ی مجموعه دو عضوی در نظر می گیریم و به همین ترتیب تا زمانی که A مجموعه دو عضوی در نظر می گیریم و به همین ترتیب تا زمانی که A مجموعه به خود اختصاص می دهد و جواب نهایی به دست آید ادامه می دهیم .

$$D[V_3][[V_2]] = min(W[3][2] + D[V_2][0] = 7 + 1 = 8$$

 $D[V_4][[V_2]] = min(W[4][2] + D[V_2][0] = 3 + 1 = 4$

$$D[V_2][[V_3]] = min(W[2][3] + D[V3][0] = 6 + \infty = \infty$$

 $D[V_4][[V_3]] = min(W[4][3] + D[V3][0] = \infty + \infty = \infty$

$$D[V_2][[V_4]] = min(W[2][4] + D[V_4][0] = 4 + 6 = 10$$

 $D[V_3][[V_4]] = min(W[3][4] + D[V_4][0] = 8 + 6 = 14$

 $: A = \{V2, V3\}$

$$D[V_4][\{V_2, V_3\}] = min(W[4][j] + D[Vj][\{V_2, V_3\}] - Vj]) = Min(W[4][2] + D[V_2][V_3], W[4][3] + D[V_3][V_2]) = min(3 + \infty, \infty + 8) = \infty$$
$$: A = \{V_3, V_4\}$$

$$D[V_2][[V_3, V_4]] = min(W[2][j] + D[V_j][[V_3, V_4] - V_j]) =$$

```
Min (W[2][3] + D[V_3][V_4], W[2][4] + D[V_4][V_3]) = min(6 + 14, 4 + \infty) = 20
```

 $: A = \{V2, V4\}$

 $D[V_3] [\{V_2, V_3\}] = \min (W[3][j] + D[Vj][\{V_2, V_4\}] - Vj]) =$ $Min (W[2][3] + D[V_3][V_4], W[3][4] + D[V_4][V_2]) = min (7 + 10, 8 + 4) = 12$ $c_{ij} = \sum_{j=1}^{n} (i_{j} + i_{j}) = \sum$

 $D[V_{1}][N_{2}, V_{3}, V_{4}] = min(W[1][j] + D[V_{j}][A - V_{j}]) = min(W[1][2] + D[V_{2}][N_{3}, V_{4}], W[1][3] + D[V_{3}][N_{2}, V_{4}], W[1][4] + D[V_{4}][N_{2}, V_{3}])$ =

Min $(2 + 20+, 9 + 12, \infty + \infty) = 21$

در نهایت تور بهینه برابر 21 است.

سوالات فرد سال 97

1. مقدار (4) چیست ؟

Init f(initn) { If (n <= 1) return 1 ; Else return f(n-1) \times f (n-2) ; } } \cdot 2. \cdot 2.

پاسخ: گزینه 2 صحیح است

 $F(4) = f(3) \times f(2) = 1 \times 1 = 1$ $F(3) = f(2) \times f(1) = 1 \times 1 = 1$

$$F(2) = f(1) \times f(0) = 1 \times 1 = 1$$

3. مرتبه زماني الگوريتمي با توابع زماني زير چيست ؟

$$T(n) = T(\frac{2n}{3}) + 1$$

 $\theta(n^2).4$

 θ (nlogn) .3 θ (logn) .2 θ (n) .1

ياسخ: گزينه 2 صحيح است

$$a = 1$$
, $b = \frac{3}{2}$, $k = 0$

 $1 = (\frac{3}{2}) \rightarrow T(n) \in \theta \text{ (} n^0 \log_2 n \rightarrow T(n) \in \theta \text{ (log n)}$

5. اگر $f(n) \in O(g(n))$, $g(n) \in o(f(n))$ باشد آنگاه

 $g(n) \in \Omega(f(n)).2$

 $f(n) \in \Omega (g(n)).1$

4. همه موارد

 $f(n) \in \theta$ (g (n)) .3

ياسخ: گزينه 4 صحيح است

7. كدام گزينه در مورد الگوريتم هاي مرتب سازي سريع و ادغامي صحيح است؟

- 1. هر دو الگوريتم رويكرد تقسيم و غلبه دارند.
- 2. مرتبه زماني الگوريتم سريع در بدترين حالت بهتر از الگوريتم ادغامي است.
 - 3. مرتبه زمانی الگوریتم سریع و ادغامی در بدترین حالت باهمم برابر است.
 - 4. الكوريتم سريع هميشه سريعتر از الكوريتم ادغامي عمل مي كند

پاسخ: گزینه 1 صحیح است

- 1. هر دو الگوريتم رويكرد تقسيم و غلبه دارند پس گزينه ي يک صحيح است.
- 2. مرتبه زمانی الگوریتم سریع در بدترین حالت $O(n^2)$ و بهتر از الگوریتم ادغامی است.
- 3. مرتبه زمانی الگوریتم سریع در بدترین حالت $O(n^2)$ و مرتبه زمانی الگوریتم ادغامی در بدترین حالت $O(n \log n)$ است
- 4. الكوريتم ادغامى هميشه به طور ميانكين 2 برابر بيشتر از الكوريتم سريع عمل انتساب را انجام مى دهد
- 9. براي حل يک مسئله به اندازه n با الگوريتم تقسيم و غلبه سه روش به شرح زير امكان پذير است:
 - θ ($n^2\sqrt{n}$) قریر مسئله به اندازه ی n/2 ترکیب آنها با هزینه (1
 - θ (n^2) و تركيب آنها با هزينه (n/2 و مسئله به اندازه يn/2 و تركيب آنها با
 - θ (n log n) و ترکیب آنها با هزینه n/2 و اندازه ی n/2 و اندازه ی 3
 - كدام روش دارای هزينه ی كمتری است ؟
 - 4. هر سه روش هزینه یکسانی دارند

پاسخ: گزینه 2 صحیح است

- 11. كدام گزينه صحيح است ؟
- 1. درخت پوشاي كمينه ي بدست آمده از الگوريتم پريم و كروسكال كاملا مشابه يكديگرند.
 - 2. الگوريتم پريم در درخت هاي خلوت سرعت بهتري از الگوريتم كروسكال دارد.
 - 3. الكوريتم پريم رويكرد حريصانه و الكوريتم كروسكال تقسيم و غلبه دارد.
 - 4. الكوريتم كروسكال در درخت هاي شلوغ سرعت كمتري نسبت به پريم دارد.

پاسخ: گزینه 4 صحیح است

- 1. درخت پوشاي كمينه ي حاصل از اين دو الگوريتم روي تمام گراف هاي همسان لزوما يكسان نيست ولي وزن آن ها برابر است
 - 2. اكر يال هاي درخت كم باشد از الكوريتم كروسكال استفاده مي كنيم.
 - 3 . براي درخت با يال هاي زياد ار الگوريتم پريم استفاده مي كنيم
- 4. الگوريتم كروسكال در درخت هاي شلوغ سرعت كمتري نسبت به پريم دارد پس اين گزينه صحيح است.
- 13. معيار انتخاب در الگوريتم حريصانه مسئله كوله پشتى كسري (غير صفر و يك) كه منجربه يافتن جواب بهينه مى شود كدام گزينه است؟
 - 1. انتخاب كالا با بيشترين ارزش
 - 2. انتخاب كالا با كمترين وزن
 - 3. انتخاب كالا با بيشترين ارزش در هر واحد
 - 4. انتخاب كالا با بيشترين وزن

پاسخ: گزینه 3 صحیح است

در انتخاب اشیا برای قرار گرفتن در کوله پشتی باید بیشترین $\frac{p_i}{w_i}$ را انتخاب کنیم پس گزینه 3 صحیح است

- 15. كدام گزينه در خصوص روش برنامه نويسي پويا صحيح است؟
 - 1. رويكرد بالا به پايين
 - 2. عدم نیاز به ذخیره ي جواب هاي بدست آمده
 - 3. وجود یک رابطه بازگشتی جهت یافتن پاسخ مسائل بزرگ تر
 - 4 . يافتن پاسخ مسائل كوچك تر از روي جواب مسائل بزرگتر

پاسخ: گزینه 3 صحیح است

1. برنامه نویسی پویا رویکرد پایین به بالا جز به کل دارد.

- 2. در این الگوریتم جواب ها ذخیره می شوند و در هنگام نیاز دوباره استفاده می شوند.
- 3. در این روش یک رابطه بازگشتی جهت یافتن پاسخ مسائل بزرگ تر وجود دارد و این گزینه صحیح است.
 - 4. در این روش جواب مسئله های بزرگتر از روی مسائل کوچکتر پیدا می شود.

17. كدام روش براي محاسبه ضريب دو جمله $\binom{n}{k}$ مناسب تر است؟

4. بازگشت به عقب

3. برنامه نویسی بویا

2. حريصانه

1. تقسيم و غلبه

پاسخ: گزینه 3 صحیح است

بهترین روش برای محاسبه روش برنامه نویسی پویا است که مرتبه اجرایی آن از روش تقسیم و حل کمتر است زیرا در روش تقسیم و حل به جای استفاده از آرایه و ذخیره نمودن زیر ترکیبات ان $\binom{n}{k}$ هر بارمحاسبه می شود

- 19. كدام گزینه در خصوص روش های بازگشت به عقب و انشعات و تحدید صحیح است؟
 - 1. هر دو روش براي مسائل بهينه سازي استفاده مي شوند.
- 2. اكثر مسائلي كه به اين دو روش حل مي شوند مسائل با مرتبه زماني چند جمله اي هستند.
 - 3. در هر دو روش درخت فضاي حالت به صورت عمقي ايجاد و پيمايش مي شود.
 - 4. زمان اجراي اين دو الگوريتم در بدترين حالت زمان نمايي يا بدتر است.

پاسخ: گزینه 4 صحیح است

فقط روش انشعاب و تحدید براي مسائل بهینه سازي استفاده می شود پس گزینه یک غلط است و در روش انشعاب و تحدید از الگوي جستجوي عرضی استفاده می شود پس گزینه ج هم غلط است و همانطور که می دانیم زمان اجراي این دو الگوریتم در بدترین حالت زمانی نمایی یا بد تر است پس گزینه 4 صحیح است.

- 21. استفاده از روش بازگشت به عقب براي كدام يك از مسائل زير مناسب تر است؟
 - 1. یافتن بزرگترین زیررشته مشترك
 - 2. رنگ آمیزی گراف
 - 3. كوله پشتى كسري
 - 4. خرد کردن سکه

پاسخ: گزینه 2 صحیح است

زیرا روش بازگشت به عقب روشی است که برای حل مسائل که در آن دنباله ای از اشیا از یک مجموعه مشخص انتخاب می شود به طوری که این دنباله ملاکی را در بر دارد و از بین گزینه ها فقط رنگآمیزی گراف است که دارای ویژگی های فوق می باشد.

23. كدام يك از روشهاي طراحى الكوريتم بيشتر براي حل مسائل عضو كلاس NP مورد استفاده قرار مي گيرد؟

1. برنامه نویسی پویا 2. بازگشت به عقب 3. انشعاب و تحدید 4. موارد 2و 3

پاسخ : گزینه 4 صحیح است

روش هاي بازگشت به عقب و انشعاب و تحديد بيشتر براي حل مسائل NP مورد استفاده قرار ميگيرند.

- 25. کدام گزینه در خصوص کلاس P,NP صحیح است ؟
 - 1. کلاس P, NP باهم برابر هستند
 - 2. كلاس P, NP باهم برابر هستند
 - 3. كلاس NP زير مجموعه كلاس P است .
- 4. هنوز در مورد برابر بودن یا نبودن کلاس P,NP چیزی اثبات نشده است.

پاسخ: گزینه 4 صحیح است.

هنوز درمورد برابر بودن یا نبودن کلاس P, NP چیزی اثبات نشده است

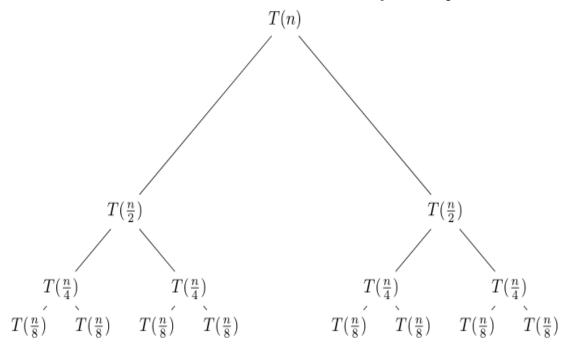
سوالات تشريحي

1. مرتبه زمانی الگوریتم با تابع زمانی (T(n را بدست آوردید؟

$$T(n) = 2T(\frac{n}{2}) + n^2$$

T (0) = 1

را ریشه درخت قرار T(n) را در نظر میگیریم جمله غیر قابل بازگشتی آن n^2 می باشد . T(n) را ریشه درخت قرار می دهیم از آنجایی که دو بازگشت T(n) در آن T(n) و جود دارد یک درخت دودوئی می سازیم و به همین ترتیب T(n) و T(n) و .. را اضافه می کنیم و در نهایت مقدار را محاسبه می کنیم



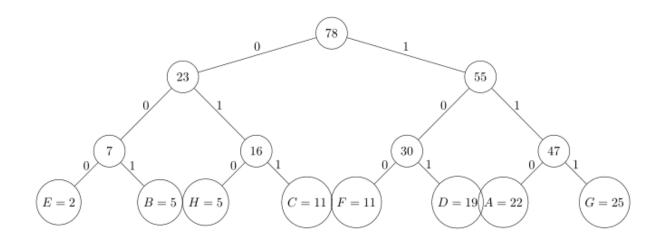
$$\begin{array}{l} T(n) = n^2 + \frac{n^2}{2} + \frac{n^2}{4} + \ldots + \frac{n^2}{2^l ogn} \rightarrow \\ n^2 (1 + \frac{1}{2} + \frac{1}{4} + \ldots + \frac{1}{2^i} + \ldots + \frac{1}{2^l ogn}) \leq 2n^2 \rightarrow T(n) \in O(n^2) \end{array}$$

3 . با استفاده از الگوریتم هافمن فشرده شده عبارت AABCC را بدست آورید . جدول فراوانی به شرح زیر است

اطلاعات عناصر	Α	В	С	D	E	F	G	Н
وزن	22	5	11	19	2	11	25	5

پاسخ: ابتدا حروف را به ترتیب وزن مرتب می کنیم:

و سپس درخت را رسم می کنیم



در نتیجه:

 $\label{eq:A=110} A = 110 \ , \ B = 001 \ , \ C = 011 \ , \ D = 101 \ , \ E = 000 \ , \ F = 100 \ , \ G = 111 \ , \ H = 011$ AABCC = 110110001011011