به نام خدا

تمرین تئوری سری اول ساختمان های داده

```
۱- آرایهی [۱۳٫۱۰٫۵٫۱۲٫۹٫۸٫۷٫۴] را در نظر نگیرید. (۲۰ + ۱۵ امتیاز)
                    الف) مرتبسازی درجی را با ذکر تمام مراحل و تعداد مقایسه در هر مرحله بر روی آرایهی فوق بنویسید.
                    ب) مرتبسازی ادغامی را با ذکر تمام مراحل و تعداد مقایسه در هر مرحله بر روی آرایهی فوق بنویسید.
                                      ج) مرتبسازی خوابی را با ذکر تمام مراحل بر روی آرایهی فوق بنویسید. (امتیازی)
                                                        د) پیچیدگی زمانی قسمت ج را با ذکر دلیل بنویسید (امتیازی)
                                                            ۲- پیچیدگی زمانی موارد زیر را محاسبه کنید. (۵۰ امتیاز)
(الف
for(i = 0; i < n; i + +){
  for(j = 1; j < n; j = j*2){
    cout << i << " ":
 }
رب)
int count = 0:
for (int i = N; i > 0; i /= 2)
  for (int j = 0; j < i; j++)
     count++;
(ج
int i, j;
 for(int i = 1; i \le n; i++){
   for(j = 1; j \le log(i); j++){
     cout<<i<" "<<i:
   }
```

(د

```
for (i = 0; i < n; i++)
     if (n \% 2 == 0)
     {
          for (j=i; j>0; j/=2)
               cout << 'Hello';</pre>
     }
     else{
          for(k=1; k<i; k*=2)
              cout << "by";
     }
 }
。)
 function a(n)
 {
       If (n == 0)
               Return "=)";
       a(n/=2);
       for(j=n;j>0;j--)
               print ":)";
       a(n/=3);
       for(j=n;j>0;j--)
               print ":)";
                               ۳ - روابط بازگشتی زیر را حل کنید. (به صورت نماد مجانبی مناسب بنویسید) (۶۰ امتیاز)
   a) T(n) = 4T(n/5) + (log n)^2
   b) T(n) = 9T(n/3) + \log(n!)
   c) T(n) = T(n/4) + T(3n/4) + n^2
                                                       , T(1) = 1
   d) T(n) = T(\sqrt[3]{n}) + \log(n)
   e) T(n) = 2T(n-2) + 1
                                                   T(0) = T(1) = 1
   f) T(2^k) = 7T(2^{k-2}) + 2^k
```

۴- با توجه به جدول زیر که بعضی از ویژگی های 0 را نشان می دهد، مشخص کنید که هر کدام از ویژگی های ذکر شده درست یا نادرست هستند و برای ویژگی های نادرست، عبارت صحیح را بنویسید. (۳۵ نمره)

		<u> </u>
عبارت	درستی یا نادرستی	عبارت صحیح در صورت نادرست بودن
		عبارت
قانون جمع: $O(f+g) = O(f) + O(g)$		
قانون ضرب: $O(f.g) = O(f).O(g)$		
تراگذری:		
if $g = O(f)$ and $h = O(f)$ then $g = O(h)$		
$5n^2 + 100n^3 + 4n = O(n^4)$		
$5n^2 + 100n^3 + 4n = O(n^2 \log n)$		

۵- توابع زیر را از نظر باتوجه به پیچیدگی زمانی از بزرگ به کوچک مرتب کنید (۳۰ نمره)

 n^n , 2^n , n^2 , n!, n^π , π^n , $\sqrt{2^{\sqrt{n}}}$, $n^4\binom{n}{4}$, $2^{\log^4 n}$, $(\log n)^n$, $n \log n$, $(\log n)^{\log n}$

۶- رابطه بازگشتی مقابل را در نظر بگیرید: (۲۰ نمره)

$$T(n, k) = T(n/3, k) + T(n, k/9) + kn$$
 $T(*,1) = T(1,*) = 1$

اگر از درخت بازگشتی برای حل سؤال استفاده کنیم به سوالات زیر پاسخ دهید: الف) ارتفاع درخت ایجاد شده را بدست آورید؟

ب) پیچیدگی زمانی رابطه بازگشتی را به صورت نماد مجانبی 0 بدست آورید.

۷- فرض کنید هزینهی جمع و ضرب دو عدد a و b بیتی از O(max(a,b))باشد (۲۰ + ۲۰ نمره)

الف) میخواهیم n عدد یک بیتی را با هم جمع کنیم. هزینه این کار در بهترین و بدترین حالت چقدر است؟

ب) میخواهیم n عدد دو (۱۰) را درهم ضرب کنیم. هزینه این کار در بهترین و بدترین حالت چقدر است؟

نکته: در حالتی خواص این سؤال ۱۰ نمرهی اضافه خواهد داشت :))

نكته ٢: تمامي نوشته ها بايد با اثبات مرحله به مرحله باشند:))

(د) نمره امتيازی) . $H_n = \sum_{i=1}^n 1/i$ عدد هارمونيک را اينگونه تعريف مي کنيم:

الف) استدلال كنيد كه:

$$\int_{1}^{n+1} \frac{1}{x} dx \le H_n \le 1 + \int_{1}^{n} \frac{1}{x} dx$$

 $H_n = \Theta(\ln n)$ یا به عبارتی دیگر، اثبات کنید که

ب) در این قسمت تلاش می کنیم که رشد n! را پیدا کنیم. مانند قسمت قبل استدلال کنید که :

$$\int_{1}^{n} \ln x \, dx \le \ln n! \le \int_{1}^{n+1} \ln x \, dx$$

 $n! = \Theta(n \ln n)$ سیس اثبات کنید که

ج) می خواهیم تخمین قسمت قبل را بهبود ببخشیم تا به فرم تخمین استرلینگ برسیم. ابتدا، استدلال کنید که برای هر عدد صحیح $i \geq 1$ داریم:

$$\int_{i}^{i+1} logx dx \ge \frac{\log(i) + \log(i+1)}{2}$$

از این عبارت برای نشان دادن $n! \leq e\sqrt{n}(rac{n}{e})^n$ استفاده کنید.

بخش عملي:

برای پاسخ دادن به بخش عملی تکلیف وارد آدرس کوئرای درس شوید:

لينك كلاس

