ساختمان دادهها و الگوريتمها

نيمسال اول ١٣٩٩ _ ١٤٠٠

مدرس: مسعود صديقين



دانشکدهی مهندسی کامپیوتر

سوالات سرى دوم

مسئلهی ۱*. مرتبشون کن

درهر قسمت از سوال توابع را برحسب نرخ رشد مجانبی از کوچک به بزرگ مرتب کنید.

الف)

$$(\frac{\mathbf{r}}{\mathbf{r}})^n \quad \mathbf{r}^{\mathfrak{sr}} - \mathbf{1} \quad n^{\mathbf{r}} \quad \mathbf{r}^{\mathbf{r}} \quad \mathbf{r$$

ب)

$$\mathsf{Y}^{\log(n)} \quad n\log(n) \quad n\mathsf{Y}^n \quad \mathsf{Y}^{\mathsf{v},\cdots,\cdots} \quad n \quad n^{\mathsf{v}}\log n$$

پ)

$$\mathbf{Y}^n - \log(n) - n \cdots \quad \mathbf{Y}^n - \log n^{\mathbf{Y}} - n^n - n^{\mathbf{Y}} \log(n)$$

ت)

$$n^{\sqrt{n}}$$
 Y^n n '. $Y^{\frac{n}{7}}$ $\sum_{i=1}^n (i+1)$

مسئلهی ۲*. صحیح/غلط با استدلال (۲ دانشجو جهت حل)

درستی یا نادرستی هرکدام از مسئلهی های زیر را با اثبات یا مثال نقض نشان دهید.

$$\max(f(n),g(n)) = \theta(f(n)+g(n))$$
 الف

$$f(n) = \mathcal{O}(g(n)) \to g(n) = \Omega(f(n))$$
 ب

$$f(n) = \theta(f(n/\mathbf{Y}))$$
 (پ

$$f(n) = \mathcal{O}(g(n)) \to f(n)^{\mathsf{T}} = \mathcal{O}(g(n)^{\mathsf{T}})$$
 ث

$$\sum_{i=1}^n \sqrt{i} = \theta(n\sqrt{n})$$
 ت

$$f(n) + o(f(n)) = \theta(f(n))$$
 (o

مسئلهی ۳*. گشتم نبود بگرد پیدا کن

فرض کنید f یک تابع باشد به طوری که

$$\sum_{i=1}^{n} f(i) = \theta(f(n))$$

دو تابع $f_{
m Y}$ و $f_{
m Y}$ مثال بزنید بهطوری که $f_{
m Y}$ در این معادله صدق کند و $f_{
m Y}$ صدق نکند.

مسئلهی ۴*. تحلیل توابع بازگشتی ۱ (استقرا)

(m الف) با استفاده از روش استقرا تابع T را تحلیل کنید. (m>1 و m>1

$$T(n) = mT(\frac{n}{m}) + O(n)$$

ب) اگر n لزوما توانی از γ نباشد رابطه بازگشتی زیر را تحلیل کنید.

$$T(n) = T(\lceil n/\mathbf{Y} \rceil) + T(\lceil n/\mathbf{Y} \rceil) + O(n)$$

مسئلهی Δ^* . دو تا O(n) لطفاً. ممنون.

الف) الگوریتمی کارا از مرتبهٔ O(n) ارائه دهید تا در آرایهای به طول n از میان تمامی زیر دنبالههایی در آرایهٔ اصلی که هیچ دو عضو متوالی ندارند، مجموع اعضای زیردنبالهای با بیشینه مجموع اعضا را بیابد.

ب) الگوریتمی کارا از مرتبهٔ O(n) ارائه دهید که تعداد رشتههای دودویی متمایز به طول n که شامل دو ۱ پشت هم نمی باشند را خروجی دهد.

مسئلهی ۴*. تحلیل توابع بازگشتی ۲ (بسط دادن)

روابط بازگشتی زیر را با استفاده از بسط دادن تحلیل کنید.

$$T(n) = T(\frac{n}{7}) + \mathbf{O}(n)$$
 .

$$T(n) = \Upsilon T(n-1) + \mathbf{O}(1) . \Upsilon$$

$$T(n) = T(n-1) + c^n \qquad c > \cdot . \Upsilon$$

$$T(n) = T(n - \Upsilon) + n^{\Upsilon} \cdot \Upsilon$$

$$T(n) = \sqrt{n}T(\sqrt{n}) + n \cdot \Delta$$