ساختمان دادهها و الگوريتمها

نيمسال دوم ۹۷ ـ ۹۸

گردآورندگان: محمدرضا احمدخانی، عرفان فرهادی



دانشکدهی مهندسی کامپیوتر

تعلیل پیچیدگی، تقسیم و حل، مرتبسازی

تمرين اول

تحليل پيچيدگي

مسئلهی ۱. اثبات

عبارتهای زیر را اثبات کنید

$$Y^{\gamma\gamma'}$$
 $\in \Theta(1)$ (الف

$$lg(\mathbf{\Delta}^x) \in \theta(x)$$
 (ج

$$log_c(n) \in \Theta(log_{\Upsilon}(n))$$
 (د

$$\sum_{i=1}^{n} \frac{1}{i} \in \Theta(lgn)$$
 (o

$$\lg(n!) \in \Theta(nlgn)$$
 (9

$$n^k \in O(c^n)$$
 \circlearrowleft

مسئلهی ۲. مرتبسازی توابع یا توابع مرتبسازی. مسئله این است.

 $g_i \in \Omega(g_{i+1})$ توابع زیر را به شکلی مرتب کنید که

c	n!	$ \mathbf{f}^{lgn} $	e^n	n Y^n
$\binom{n}{n}$	$(lgn)^{lgn}$	77"	$(\sqrt{Y})^{lgn}$	n^{r}

مسئلهی ۳. ص/غ

درستی یا نادرستی عبارات زیر را مشخص کنید. (برای موارد درست اثبات و برای موارد نادرست مثال نقض بیاورید.)

$$f(n) \notin O(g(n)) \Rightarrow g(n) \in O(f(n))$$
 الف

$$f(n) \in O(g(n)) \Rightarrow g(n) \in \Omega(f(n))$$
 (\smile

$$f(n) \in O(g(n)) \Rightarrow \mathbf{Y}^{f(n)} \in O(\mathbf{Y}^{g(n)})$$
 (7)

$$f(n) + o(f(n)) \in \Theta(f(n))$$
 (د

$$f(n) + g(n) \in \Theta(min[f(n), g(n)])$$
 (o

$$f(n) \in O(g(n)), \exists n. : \forall n \geqslant n., lg(g(n)) \geqslant 1, lg(f(n)) \geqslant 1 \Rightarrow lg(f(n)) \in O(lg(g(n)))$$

مسئلهی ۴. توابع بازگشتی

پیچیدگی توابع بازگشتی زیر را تحلیل کنید.

$$T(n) = T(n-1) + n$$
 (الف

$$T(n) = T(\frac{n}{7}) + \frac{n}{lan}$$
 (\checkmark

$$T(n) = \Upsilon T(\frac{n}{\Upsilon}) + \frac{n}{lgn}$$
 (7

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

$$T(n) = YT(\frac{n}{Y}) + V$$
 (o

$$T(n) = \Upsilon T(\frac{n}{\Upsilon}) + \sqrt{n}$$
 (9

$$T(n) = \sum_{i=1}^{k} T(\alpha_i n) + O(n); \quad k > 1, \sum_{i=1}^{k} \alpha_i = 1$$

مرتبسازي

مسئلهی ۵. دنباله مرتب

d دنباله از عناصر ورودی داریم. هر یک از دنباله ها از پیش مرتب شده هستند و تعداد کل عناصر برابر d میباشد. الگوریتمی طراحی کنید که در O(nlog(d)) این d دنباله را در قالب یک دنباله مرتب کند.

مسئلهی ۶. توجه به مقایسه ها

دنباله ای از اعداد صحیح داریم به گونه ای که تعداد نابه جایی های آن از O(n) میباشد. الگوریتم مرتبسازی مناسبی پیشنهاد کنید که تعداد مقایسه های آن در بدترین حالت برابر O(n) باشد.

مسئلهی ۷. پرررو!

n نقطه در یک دایره ی واحد داده شده اند. میدانیم این نقاط به صورت یکنواخت توزیع شده اند(احتمال یافتن یک نقطه در هر ناحیه از دایره متناسب با مساحت آن ناحیه است.). الگوریتمی از $\theta(n)$ پیشنهاد دهید تا نقاط را بر حسب فاصله ی آن ها از مرکز دایره مرتب کند.

مسئلهی ۸. یعنی میشه؟

آرایه ی A از اعداد داده شده است. اندازه ی این آرایه برابر n است و هر یک از اعداد این آرایه در بازه ی $[1,n^n]$ قرار دارند. آیا میتوان این آرایه را در o(n) مرتب کرد؟

مسئلهی ۹. توان دو مطلوب

آرایه ی A از اعداد مثبت داده شده است. الگوریتمی بهینه پیشنهاد کنید تا حداکثر تعداد جفت های i (i را بیابد که حاصل arr[i] + arr[j] توانی از دو باشد. هر یک از اعداد حداکثر در یک جفت استفاده شوند.

مسئلهی ۱۰. BirdBox

سال ۲۰۵۰ است و موجودات عجیبی به جهان حمله کردهاند. تنها راه زنده ماندن از دست آنان پناه بردن به آرمان شهری که این موجودات قادر به ورود به آن نیستند است. برای رفتن به این آرمان شهر باید از رودخانه ی خروشانی عبور کنیم ولی تنها یک قایق وجود دارد که حداکثر دو نفر ظرفیت دارد. در بین راه عوارضیای وجود دارد که از هر شخص هم در راه رفت و هم در راه برگشت مقداری پول میگیرد. چون به جز تعداد محدودی، همه خودکشی کردهاند مسافران مجبورند که قایق را خودشان برانند. بنابراین پس از هر سفر یکی از افراد باید برگردد تا قایق را به ساحل اولیه برساند.

n برابر با تعداد نفراتی که باید جا به جا شوند و A آرایهی قیمتهاست. هر عنصر نشان دهنده ی هزینه ای است که هر فرد در موقعی که به تنهایی سفر کند باید بپردازد. اگر قایق دو سرنشین داشته باشد مقدار هزینه برابر بیشینه هزینههای انفرادی دو نفر است. مثال:

$$n = \mathbf{Y}$$

$$A = [\mathsf{N} \mathrel{\raisebox{1pt}{\text{\circle*{1.5}}}}, \mathsf{\Delta} \mathrel{\raisebox{1pt}{\text{\circle*{1.5}}}}, \mathsf{Y} \mathrel{\raisebox{1pt}{\text{\circle*{1.5}}}}, \mathsf{Y} \mathrel{\raisebox{1pt}{\text{\circle*{1.5}}}}]$$

در این سوال حالت بهینه به این شکل است که نفر اول با نفر دوم برود و سپس نفر اول برگردد. نفر اول با نفر سوم برود و سپس نفر اول برگردد. در انتها، نفر اول با نفر چهارم برود. جمع هزینه ها در این حالت برابر با ۱۲۰۰ است.

الگوریتمی ارایه کنید که در O(nlogn) کمترین مقدار هزینه V(nlogn) کند.

تقسيم وحل

مسئلهی ۱۱. غالب ترین

در مجموعه ی اعداد $\{a_1,\dots,a_n\}$ عدد ی را غالب می گوییم اگر بیش از نیمی از اعداد مجموعه با x برابر باشند. مجموعه ای از کارتها داریم که پشت هر کارت یک عدد نوشته شده است. ما نمی توانیم اعداد پشت کارتها را مشاهده کنیم، اما ماشینی وجود دارد که به ازای هر دو کارتی که به آن می دهیم به ما می گوید که این دو کارت برابر هستند یا خیر. می خواهیم بدانیم در بین اعداد پشت کارتها عدد غالبی وجود دارد یا خیر و اگر وجود دارد مجموعه ی کارتهایی که این عدد پشت آنها نوشته شده است را پیدا کنیم. فرض کنید تعداد کارتها n باشد. الگوریتمی از مرتبه ی زمانی O(nlogn) برای انجام این کار ارائه دهید.

مسئلهی ۱۲. په دیواره...

بعد از صرف هزینه های میلیاردی، مسئولان دیوار جدیدی در دانشگاه ساخته اند که ارتفاع آن در بخش های مختلف،متفاوت است! در واقع این دیوار از n ستون به هم چسبیده تشکیل شده است که عرض هریک از این ستون ها یک متر و ارتفاع آن ها متفاوت است. حال مسئولان میخواهند تمام دیوار را با کاغذ رنگی بپوشانند تا به بهانه ی زیباسازی دانشگاه دلیلی برای این همه خرج داشته باشند. در واقع میخواهند تعدادی کاغذ رنگی به عرض یک متر به صورت افقی یا عمودی روی دیوارها بچسبانند به صورتی که تمام دیوار پوشیده شود اما هیچ دو تایی از کاغذ رنگی ها هم پوشانی نداشته باشند. الگوریتمی از مرتبه ی زمانی $O(n^{\gamma})$ ارائه دهید که کم ترین تعداد کاغذ رنگی لازم برای پوشاندن کل دیوار را پیدا کند؟ (توجه کنید که طول کاغذ رنگی ها مهم نیست.)

موفق باشيد:)