تمرینهای درس مقدمهای بر مسابقات برنامهنویسی

این مستند تمرینهای درس مقدمهای بر مسابقات برنامهنویسی را نگه می دارد. سختی نسبی این مسئلهها به ترتیب با رنگهای آبی، سبز و قرمز مشخص شده است (موارد خاکستری فقط برای یادآوری هستند). در برخی از این تمرینها لازم است تعدادی عدد تصادفی تولید کنید. برای تولید اعداد تصادفی می توانید از هر ابزاری استفاده کنید (اعداد تصادفی افراد مختلف باید متفاوت باشند). اگر به سیستم عامل لینوکس دسترسی دارید، به راحتی می توانید با ترکیب دستورهای seq و shuf اعداد تصادفی تولید کنید. برای نمونه دستور زیر یک عدد از یک تا صد تولید می کند.

seq 100 | shuf | head -n1

یافتن کمینهی بازه

- m لازم است پس از گرفتن n عدد، m عمل انجام شوند. این عملیات شامل یافتن بیشینه ی یک بازه از اعداد ورودی (مثلا بیشینه ی عدد دوم تا هفتم) و به روز کردن اعداد (مثل جایگزین کردن عدد پنجم با ۱۲) هستند. با فرض اینکه $m = \Theta(n^7)$ باشد، از بین الگوریتمهایی که دیده اید، کدام را پیشنهاد می دهد؟ دلیل آن را بیان کنید.
- برای نه عدد تصادفی از یک تا دوازده، ساختمان داده ی مبتنی بر درخت برای یافتن بیشینه ی بازه را بکشید و نشان دهید بیشینه اعداد دوم تا هفتم چگونه محاسبه می شود.
 - سؤال قبل را برای روش سطلها تکرار کنید.

یافتن پایینترین جد مشترک

- درختی تصادفی با ارتفاع ۵ و ۱۲ رأس بسازید. سپس اجداد توانهای دو را برای رأسهای آن محاسبه کنید. با استفاده از این اجداد، جد مشترک دو رأس تصادفی را با نشان دادن گامهای الگوریتم محاسبه کنید.
- یک دنبالهی تصادفی از ده عدد تولید کنید. سپس با کمک الگوریتم مطرح شده در کلاس، درخت کارتزین آن را با نمایش گامها (شکل درخت پس از اضافه کردن هر عدد) بسازید.
- $O(n \log n)$ الگوریتمهای متفاوتی را برای یافتن کمینهی بازه دیدیم از جمله الگوریتمی با پیچیدگی حافظه و پیشپردازش O(n) برای پاسخ دادن به هر پرسش (الگوریتم A). برای کاهش پیچیدگی حافظه و پیشپردازش به O(n) برای پاسخ دادن به هر پرسش (الگوریتم A). برای کاهش پیچیدگی حافظه و پیشپردازش به O(n) گامهایی را انجام می دهیم که یاد آوری می کنم.
- از روی دنبالهی ورودی درخت کارتزین را میسازیم؛ کمینهی دو عنصر از آرایهی ورودی، پایین ترین جد مشترک آنها در درخت کارتزین است.

- با پیمایش اویلری درخت کارتزین، دنباله ی E را با حداکثر E عنصر بدست می آوریم. آرایه ی E را از روی E مقدار دهی می کنیم به صورتی که E(i) به اولین رخداد E(i) در آرایه ی E(i) اشاره کند. پایین ترین جد مشترک دو رأس در درخت کارتزین را می توان با استفاده از کمینه ی بازه ی متناظر اعداد این دو رأس در E یافت.
- برای یافتن کمینه ی بازه ی اعداد i-ام تا j-ام آرایه ی ورودی، میتوان کمینه ی اعداد R(i) تا R(i) از آرایه ی E را بدست آورد.
- برای یافتن کمینه ی بازه در آرایه ی E از سطلهایی با اندازه ی $\frac{\log n}{\Upsilon}$ استفاده می کنیم. تعداد سطلهای ایجاد شده O(n) اینجیدگی جافظه ی $O(n/\log n)$ خواهد بود. برای یافتن کمینه ی تعدادی سطل کامل، از الگوریتم $O(n/\log n)$ با پیچیدگی حافظه ی $O(\log n\log n)$ استفاده می کنیم. برای یافتن کمینه ی بازه در یک سطل، از الگوریتم $O(\log n\log n)$ حالت متفاوت برای هر سطل وجود دارد. بنابراین، لازم است ساختمان داده ی الگوریتم $O(n^{1/\Upsilon})$ فقط برای این تعداد سطل ساخته شود.

هندسه

با گرفتن تعدادی نقطه در فضای دو بعدی، الگوریتمی با پیچیدگی زمانی O(n) ارائه دهید که سه نقطهی q, p و q را از بین نقطههای ورودی به شکلی پیدا کند که سایر نقطههای ورودی بین دو نیم خطی که از امتداد pq و pq حاصل می شوند، قرار داشته باشند. الگوریتم را برای هشت نقطهی تصادفی روی صفحه نشان دهید.

جستجوى رشتهاي

- با حروف $\{1, \cdot\}$ ، رشته T را با طول ۱۲ و رشته P را با طول ۶ حرف به صورت تصادفی تولید کنید. سپس، با استفاده از الگوریتم X رخدادهای رشته Y را در Y بیابید. در هر دور حلقه ی جستجو، مقدار X (زیر رشته ی منطبق شده) را نمایش دهید.
- بسازید و برای رشتههایی که در مسئلهی قبل تولید کرده اید، ابتدا آرایهی پسوندی را با نمایش گامهای الگوریتم و جدول R بسازید و R بسازید و سپس با استفاده از آن و جستجوی دودویی، تعداد رخدادهای رشته ی P را در T بیابید.

درخت سگمنت

درخت سگمنتی را برای پنج بازه ی تصادفی بسازید (برای هر رأس مثل n، مقدار I(n) و I(n) را مشخص کنید). سپس بازه هایی که یک مقدار تصادفی را در بر دارند بیابید.