# ساختمان دادهها و الگوريتمها



دانشکدهی مهندسی کامپیوتر

نيمسال اول ١٣٩٩ \_ ١٤٠٠

مدرس: مسعود صديقين

# سوالات سری چهارم

#### مسئلهی ۱\*. ساخت صف (تحلیل سرشکن و یشته)

روش پیادهسازی یک صف با استفاده از دو استک را که در کلاس راجع به آن صحبت شد به یاد آورید.

- الف) هزینهٔ سرشکن n عمل اضافه و حذف از صف را با استفاد از روش تابع پتانسیل تحلیل کنید. فرض کنید هزینه ها معادل تعداد popها و popها است.
- ب) میخواهیم پشته ای را پیاده سازی کنیم. اگر بخواهیم فقط با استفاده از تعدادی صف پشتهٔ مورد نظر را بسازیم، به حداقل چند صف نیاز خواهیم داشت؟

### مسئلهی ۲. طراحی دادهساختار

داده ساختاری طراحی کنید که بتواند اعمال FindMin ، Pop ، Push (یافتن و برگرداندن کوچک ترین عنصر بین عناصر موجود) را در O(1) انجام دهد. ثابت کنید اگر عمل DeleteMin هم اضافه شود، دست کم یکی از این اعمال باید در  $\Omega(\log n)$  انجام شود.

# مسئلهی ۳\*. ادغام دادهساختارها

با ادغام دادهساختارهای صف و پشته، داده ساختاری ساختیم که از عملیات زیر پشتیبانی کند.

- سمت راست لیست Pop خذف کردن یک عنصر از ابتدای سمت راست لیست
- اضافه کردن یک عنصر به ابتدای سمت راست لیست Push
  - Pull جذف یک عنصر از ابتدای سمت چپ لیست :

با استفاده از تنها  $\pi$  پشته و O(1) حافظهٔ اضافی، داده ساختار را طوری طراحی کنید که اعمال گفته شده در زمان سرشکن O(1) قابل انجام باشند.

# مسئلهی ۴\*. سنگین ترین مسیر

وزن یک مسیر بین دو راس را مجموع عناصر روی آن مسیر تعریف میکنیم.الگوریتمی ارائه دهید که در زمان خطی سنگینترین مسیر در خت دودویی(درختی که هر رأس آن حداکثر دو فرزند داشته باشد) را پیدا کند.

#### مسئلهی ۵\*. درخت اجداد (پیمایش)

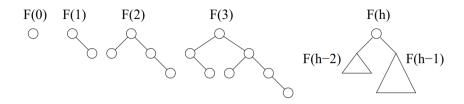
یک درخت ریشهدار را در نظر بگیرید. پیش پردازشی از مرتبهٔ O(nlogn) روی آن انجام دهید تا پرسمان زیر را در O(1) پاسخ دهید: آیا گره u از اجداد گره v است یا خیر؟

## مسئلهی ۶\*. رشتهٔ متقارن

رشته های متقارن، رشته هایی هستند که از دو طرف به یک شکل خوانده می شوند. به طور مثال: ABBA یک رشته متقارن است. بدون استفاده از توابع جانبی و تنها به کمک داده ساختارهای صف و پشته و عملیات های مربوط به آن، شبه کدی بنویسید که اگر ورودی، رشتهٔ S به طول n باشد، بتواند متقارن بودن یا نبودن رشتهٔ S را تشخیص دهد.

### مسئلهی ۷\*. درخت فیبوناچی

درخت دودویی فیبوناچی یک درخت بازگشتی است. در حالت کلی برای ۲  $\geqslant h$  ، درخت فیبوناچی به ارتفاع h را با F(h-1) نشان می دهیم که به این صورت ساخته می شود که ریشه ای در نظر گرفته و فرزند راست آن را F(h-1) و فرزند سمت چپ آن را F(h-1) قرار می دهیم.



الف) اگر N(h) را تعداد گرههای F(h) در نظر بگیریم رابطهای بازگشتی برای محاسبهاش ارائه کنید.

ب\*) با استفاده از رابطهٔ بازگشتی به دست آمده در بخش قبل، به کمک استقرا ثابت کنید به ازای هر  $k\geqslant 1$  رابطهٔ  $N\geqslant 1$  رابطهٔ  $N\geqslant 1$  برقرار است.

 $\frac{1}{(1/4)^k} \leqslant \cdot/\cdot$ داریم  $k \geqslant *$  داریم به ازای هر ازای هر ازای هر کاریم دانیم به ازای هر ازای هر