نمونه سوال با راه حل

ساختمان دادهها

دانشكده رياضي. دانشگاه صنعتي خواجه نصيرالدين طوسي. ياييز ١٤٠١

۱. مقدار برگشتی تابع زیر چیست؟ M یک ماتریس مربعی است. تابع mult(A,B) حاصلضرب $A \times B$ را برمی گرداند.

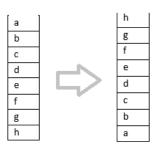
```
def mat(M):
 P = M
 Q = M
 for i in range(1,n):
     P = mult(P,M)
     Q = mult(Q,P)
 return Q
```

در نهایت Q توانی از ماتریس M خواهد بود. اگر n=1 حلقه اجرا نمی شود و مقدار Q برابر با M خواهد بود. بطور کلی اگر n=i مقدار Q برابر با M^i خواهد بود. لذا مقدار Q درنهایت برابر با $Q \times M^i$ خواهد شد. در کل برای توان ماتریس M می توان رابطه بازگشتی زیر را نوشت.

$$T(1)=1, T(i)=i+T(i-1)$$
لذا $T(n)=n(n+1)/2$ ليا جوجي تابع بالا $T(n)=n(n+1)/2$

خواهد بود.

۲. وارون کردن یک پشته: میخواهیم جای عناصر یک پشته عوض شود بطوریکه عناصر به ترتیب وارون در پشته قرار گیرند.
 یک نمونه در شکل زیر نشان داده شده است.



این کار را میخواهیم با داشتن محدودیتهای مختلف انجام دهیم. برای هر یکی از موارد زیر یک الگوریتم ارائه دهید و زمان اجرای آن را ذکر کنید. توجه کنید در ساختار داده های مورد استفاده تنها میتوانیم از اعمال اصلی مربوط آنها استفاده کنیم (برای مثال نمیتوانیم جای دو پشته را تعویض کنیم و یا با انجام یک دستور یک پشته را در پشته دیگر کپی کنیم.)

O(1) مجاز هستیم از پشته ای دیگر و به اندازه O(1) حافظه اضافی استفاده کنیم.

فرض کنید پشته اصلی S1 و پشته کمکی S2 است. اگر عناصر را یکی یکی از بالای پشته S1 حذف کنیم و در S1=S2 درج کنیم، در نهایت پشته S2 وارون پشته S1 خواهد شد. اما مجاز نیستیم از دستورالعمل S2 و یا کپی کردن استفاده کنیم. برای رسیدن به هدف، مثل مرتب سازی انتخابی، در هر مرحله یکی از عناصر پشته S1 را به جای درست خود منتقل می کنیم. برای نمونه در مثال بالا اول S1 را به کف پشته S1 می بریم. برای انجام S1

این کار ابتدا عنصر a را در جایی از حافظه نگه می داریم و عناصر زیر آن را به پشته کمکی S2 منتقل میکنیم. حال a را در کف پشته خالی S1 درج می کنیم و دیگر کاری به آن نداریم. حال عناصر پشته S1 را به S1 برمی گردانیم. و دوباره همین کار را تکرار می کنیم تا عنصر بعدی S1 بالای S1 قرار گیرد. به همین ترتیب بقیه عناصر را در جای درست خود درج می کنیم. زمان اجرا متناسب با S1 خواهد بود.

- (ب) مجاز هستیم از دو پشته دیگر و به اندازه O(1) حافظه اضافی استفاده کنیم. فرض کنید پشته اصلی S1 و پشته های کمکی S2 و S3 باشند. عناصر را یکی یکی از بالای پشته S1 حذف می کنیم و در پشته S2 درج می کنیم. پشته S2 وارون پشته S1 خواهد شد. حال عناصر را یکی یکی از پشته S1 به S1 منتقل می کنیم. پشته S1 وارون شده است. زمان اجرا متناسب با S1 منتقل می کنیم. پشته S1 وارون شده است. زمان اجرا متناسب با S1 است.
- (ج) می توانیم از یک صف و به اندازه O(1) حافظه اضافی استفاده کنیم. کافی است عناصر را یکی یکی از S1 حذف و در صف Q درج کنیم. پس از اتمام کار آنها را یکی یکی از صف Q خارج کرده و به پشته S1 برمی گردانیم. حال پشته Q وارون شده است. زمان اجرا متناسب با O(n) است.
- (c) می توانیم از یک هرم بیشینه و به اندازه O(1) حافظه اضافی استفاده کنیم. می توانیم به هر عنصر در پشته یک کلید عددی منحصر بفرد بدهیم. مثلا بالای پشته عدد n، عنصر بعدی n-1 و به همین ترتیب عنصر کف پشته کلیدش 1 است. عناصر را از پشته خارج کرده و در هرم بیشینه درج می کنیم. این کار با هزینه $O(n \log n)$ امکان پذیر است. حال هر بار عنصر ماکزیمم را از هرم بیشینه حذف می کنیم و در بالای پشته درج می کنیم. در کل زمان اجرا $O(n \log n)$ خواهد بود.

۳. تابع زیر ریشه یک درخت باینری را دریافت می کند. این تابع چه چیزی را محاسبه می کند؟

```
def func(TreeNode r):
if T is None: return 0
else:
   m1 = 1 + func(r.left)
   m2 = 1 + func(r.right)
   if (m1 > m2): return m1
   else: return m2
return Q
```

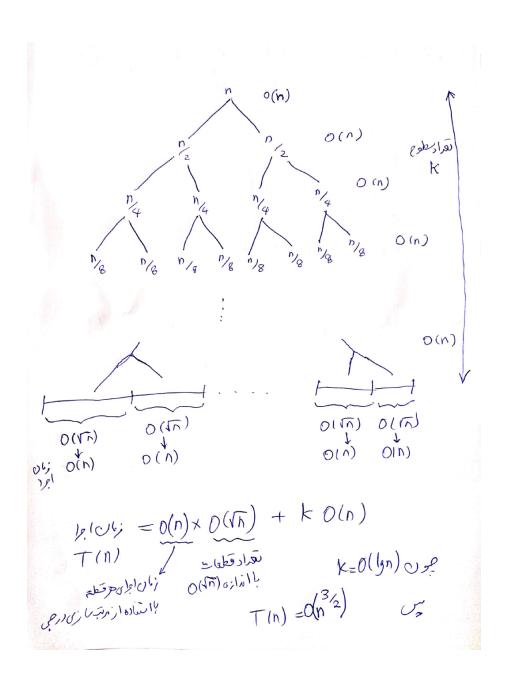
ارتفاع درخت را محاسبه می کند.

۴. به تغییر زیر در روند مرتب سازی ادغامی توجه کنید. زمانی که طول لیست به $n^{1/2}$ رسید به جای ادامه روند معمول (دو قسمت کردن لیست و ادامه روند بازگشتی)، لیست را با استفاده از مرتب سازی درجی مرتب می کنیم. زمان اجرای الگوریتم در این حالت چقدر است؟

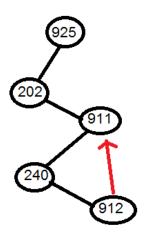
زمان اجرا T(n) مطابق با رابطه بازگشتی زیر است.

$$T(n) = O(n^2) \text{ if } n \le \sqrt{n},$$

$$T(n) = 2T(n/2) + O(n) \text{ if } n > \sqrt{n}$$

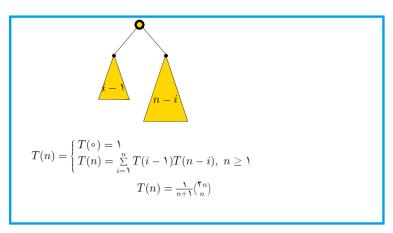


۵. فرض کنید در یک BST دنبال عدد 363 می گردیم. کدام یک از دنباله های زیر نمی تواند دنباله جستجوی 363 در این ساختار داده باشد؟

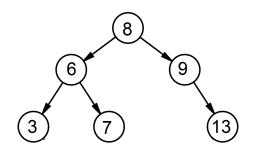


- (a) 2, 252, 401, 398, 330, 344, 397, 363
- (b) 924, 220, 911, 244, 898, 258, 362, 363
- (c) 2, 399, 387, 219, 266, 382, 381, 278, 363
- **★** (d) 925, 202, 911, 240, 912, 245, 363
 - (e) 935, 278, 347, 621, 399, 392, 358, 363

9. چند درخت باینری متفاوت با n عدد متمایز میتوان ساخت؟ فرض کنید T(n) تعداد چنین درختهایی باشد. یک رابطه بازگشتی برای T(n) بدست آورید.



۷. چهار ترتیب مختلف از مجموعه اعداد $\{3,6,7,8,9,13\}$ را بنویسید که درج آنها در یک BST درخت زیر را نتیجه دهد.



8, 6, 3, 7, 9, 13

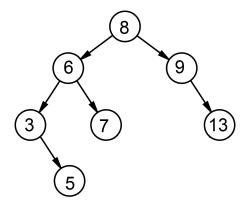
8, 6, 7, 3, 9, 13

8, 9, 13, 6, 7, 3

8, 9, 13, 6, 3, 7

- %. چند ترتیب مختلف از اعداد مذکور باعث ایجاد درخت بالا می شود? $2 \times 1 \times {5 \choose 3}$
 - ۹. ترتیب حاصل از پیمایش preorder درخت بالا را بنویسید. 3,7,6,13,9,8
- ۱۰. به درخت بالا کلید 5 را اضافه کنید و سپس کلید 6 را طبق قاعدهای که در جزوه درس پیشنهاد شده حذف کنید. درخت حاصل را رسم کنید.

بعد از درج 5 درخت بصورت زیر در می آید.



چون 6 هر دو فرزند چپ و راست را دارد، عنصر کمینه در زیردرخت سمت راست جایگزین آن میشود.

