ساختمان دادهها و طراحي الگوريتمها





دانشکدهی مهندسی کامپیوتر

زمان آزمون: ۸ دی

درخت دودویی جستجو و مجموعههای مجزا

تمرین سری سوم

مسئلهي ١.

ثابت کنید در زمان $o(n \log n)$ نمی توان n عدد را بصورت درخت دودویی جستجو درآورد.

مسئلهي ٢.

مسئله درخت دودویی جستجوی (د.د.ج) بهینه با n عدد را در نظر بگیرید. در مسئله د.د.ج بهینه n عدد به همراه تعداد دفعاتی که پرسمان خواهند شد داده می شود. هدف ساخت یک د.د.ج است به گونهای که مجموع حاصلضرب پرسمان اعداد در عمق آنها در د.د.ج کمینه شود. الگوریتم حریصانه زیر را در نظر بگیرید. عدد با بیشترین پرسمان را در ریشه درخت قرار می دهیم. براساس ریشه مشخص شده اعداد باقی ماده براساس خاصیت د.د.ج در یکی از زیردرخت های چپ یا راست قرار می گیرند. بصورت بازگشتی زیردرخت چپ و راست را می سازیم. کوچکترین nی که این الگوریتم حریصانه درست کار نمی کند چند است.

مسئلهي ٣.

چند درخت دودویی جستجوی متفاوت با n گره و برچسبهای ۱ تا n وجود دارد طوری که پیمایش پیشترتیب و میانترتیب آنها یکسان باشد؟ دلیل خود را ذکر کنید.

مسئلهی ۴.

اعداد ۱ تا ۵۰۰ را در یک درخت دودویی جستجو ذخیره کردهایم. میخواهیم عدد ۱۹۳ را در این درخت جستجو کنیم. کدام یک از دنبالههای زیر نمی تواند مسیر جستجو برای عدد ۱۹۳ باشد. دلیل خود را ذکر کنید.

- ۵, ۴۵۴, ۳۰۰, ۱۰۰, ۲۵۰, ۱۵۰, ۲۰۰, ۱۹۳ .۱
- ۵۰۰, ۴۰۰, ۳۰۰, ۲۰۰, ۵۰, ۱۰۰, ۱۵۰, ۱۹۳.۲
- 4TV, 10V, TTV, TT1, T . 1, 14T19 ., 19T .T
- 4, T., T., DD, 1.1, 1.7, 1.0, 1VV, 19T .4

مسئلەي ۵.

فرض کنید یک درخت دودویی جستوجو با n گره داریم. به ازای گره v از این درخت وزن آن را تعداد گرهها در زیر درخت به ریشه v (شامل v) در نظر بگیرید. می دانیم در درخت فوق به ازای هر گرهی داخلی v نسبت وزن فرزند چپ و فرزند راست حداقل v. و حداکثر v است. بهترین کران بالا برای زمان جستوجو در این درخت در بدترین را محاسبه کنید.

مسئلەي 6.

یک درخت دودویی جستوجو متوازن با n گره داریم که به علت نویز، اعداد ذخیره شده در برخی از گرههای آن تغییر کرده است. تنها عملی که میتوان برای اصلاح این درخت انجام داد جابه جا کردن مقادیر ذخیره شده در یک گره و یکی از فرزندان آن است. در بدترین حالت با چند عمل فوق میتوان درخت را به درخت دودویی جست و جو معتبر تبدیل کرد.

مسئلهي ٧.

درستی یا نادرستی جملات زیر در مورد درخت دودویی جستوجو (د.د.ج) را با ذکر دلیل مشخص کنید.

- ۱. اگر یک عنصر موجود در د.د.ج را حذف و بلافاصله درج کنیم، د.د.ج قبل و بعد از دو عمل فوق یکسان است.
 - ۲. هر د.د.ج را می توان با چند عمل چرخش (rotation) به یک د.د.ج متوازن تبدیل کرد.
- ۳. عدد بلافاصله بعد از x در ترتیب صعودی، لزوما در زیردرخت به ریشه گرهای که x در آن ذخیر شده قرار نمی گیرد.

مسئلهی ۸.

فرض کنید یک درخت دودویی با n گره داده شده است. درخت لزومن متوازن نیست. به ازای هر گره u از درخت، اندازه دو زیردرخت سمت چپ و راست آن را محاسبه کرده و مینیمم این دو را به عنوان برچسب گره u در نظر می گیریم. منظور از اندازه یک زیردرخت تعداد گرههای آن می باشد. اگر زیردرختی تهی باشد اندازه آن را صفر در نظر می گیریم. نشان دهید مجموع برچسبها از مرتبه $O(n \log n)$ است.

مسئلهي ٩.

درستی عبارات زیر را با ذکر دلیل مشخص کنید.

- ۱. گرههای هر درخت دودویی جست و جو را میتوان با رنگهای قرمز و سیاه رنگ کرد طوری که درخت حاصل قرمز-سیاه شود.
- ۲. ب گرههای هر درخت دودویی جست و جو با n عنصر و ارتفاع حداکثر $\log n$ را می توان با رنگهای قرمز و سیاه رنگ کرد طوری که درخت حاصل قرمز-سیاه شود.
- ۳. یک درخت دودویی جست و جوی کاملا متوازن را میتوان با رنگهای قرمز و سیاه رنگ کرد طوری که درخت حاصل قرمز-سیاه شود.

مسئلهی ۱۰.

در درخت بازه توضیح داده شده در کلاس، فرض کنید میخواهیم به ازای عدد داده شده x تمام بازههایی که نقطه x را شامل می شوند گزارش دهیم. چه تغییرات در روال پاسخدهی به پرسمان باید ایجاد کنیم. زمان پاسخگویی به پرسمان را برحسب x و x مشخص کنید که x و x به ترتیب تعداد بازههای ذخیره شده در درخت بازه و تعداد بازههایی که x را شامل می شوند می باشند.