ساختمان دادهها و الگوريتمها



دانشکدهی مهندسی کامپیوتر

نيمسال اول ١٣٩٩ _ ١٤٠٠

مدرس: مسعود صديقين

سوالات سرى ششم

مسئلهی ۱*. مگه میشه؟ مگه داریم؟

میدانیم که در یک درخت دودویی، سطح یک گره برابر با طول مسیر از آن گره تا ریشه است. ارتفاع درخت بزرگترین سطح گرهها در آن درخت است. پهنای یک درخت دودویی T را برابر بیشترین گرههای همسطح در T تعریف میکنیم.

آیا درخت دودویی با n گره و ارتفاع $\theta(\log(n))$ و پهنای $\theta(\log(n))$ وجود دارد؟ چرا

مسئلهی ۲*. هر کی فقط ۲ تا!

یک درخت T با n عنصر در نظر بگیرید که گرههای غیربرگ آن همگی Υ فرزند دارند. فرض کنید E و I به ترتیب مجموع عمق برگها و مجموع عمق عناصر غیربرگ باشد؛ چه رابطهای همواره بین E و I برقرار است؟ توضیح دهید و رابطهٔ خود را اثبات کنید.

مسئلهی ۳*. لابد دیگه

ثابت کنید اگر T(n) زمان پیمایش درخت دودویی با n رأس باشد، برای هر یک از پیمایشهای پیشترتیب، میانترتیب و پسترتیب ثابت کنید $T(n) \in \theta(n)$.

مسئلهی ۴*. چی میخوای دیگه؟

نشان دهید رویههای پیمایش درخت می توانند طوری پیاده سازی شوند که از لحاظ زمانی از $\theta(n)$ و از لحاظ فضای حافظه ی مورد استفاده از $\theta(1)$ باشند، حتی زمانی که گرهها اشاره گری به پدر خود نداشته باشند. توجه شود که هر گره ی درخت تنها لیستی از اشاره گرها به فرزندانش دارد که در پایان پیمایش درخت باید به صورت اولیه باشد.

مسئلهی ۵*. درخت کاملا متوازن

درخت دودویی درختیست که در آن هر راسی حداکثر دو فرزند داشته باشد. درخت دودویی T را «کاملا متوازن» مینامیم اگر به ازای هر رأس مانند v از آن، تعداد رئوس زیردرخت سمت چپ v و زیردرخت سمت راست آن حداکثر یک واحد اختلاف داشته باشند. الگوریتمی ارائه دهید که تشخیص دهد یک درخت دودویی کاملاً متوازن است یا خیر و آن را از نظر زمان اجرا در بدترین حالت تحلیل کنید.

مسئلهی ۶*. بازهیابی

الگوریتمی از مرتبهٔ o(n) ارائه دهید که یک درخت دودویی مانند T و دو مقدار $a\leqslant b$ را که $a\leqslant b$ است، به عنوان ورودی گرفته و تعداد رئوس $a\leqslant b$ با مقدار بین a و b را برگرداند.

مسئلهی ۷*. تست ددج

در چه مرتبه زمانی میتوان تست کرد که درخت دودویی n راسی داده شده یک درخت دودویی جستجو است؟