ساختمان دادهها و الگوريتمها



دانشکدهی مهندسی کامپیوتر

نيمسال اول ١٣٩٩ _ ١٤٠٠

مدرس: مسعود صديقين

درهمسازی و هرم

مسئلهی ۱*. تعداد هرم (هرم)

رابطهای بازگشتی برای تعداد هرمهای کمینه با اعداد ۱ تا ۲ $^n-$ بیابید.

مسئلهی ۲. تبدیل د.د.ج. به هرم (درخت دودویی جستجو، هرم)

الگوریتمی ارائه دهید که درخت دودویی جستجوی n رأسی را در مرتبه زمان $\mathcal{O}(n)$ و با استفاده از حافظهٔ اضافی $\mathcal{O}(1)$ به هرم کمینه تبدیل کند.

مسئلهی ۳*. اعداد نزدیک (هرم)

k آرایه ای متشکل از n عدد و دو عدد x و k داده شده است. الگوریتمی با مرتبه زمانی $\mathcal{O}(n\log(k))$ ارائه دهید که k عدد نزدیک به x را در آرایه پیدا کند.

مسئلهی k .*۴ مین عنصر هرم (هرم)

یک هرم کمینه با n عنصر متمایز از اعداد و یک عدد x داده شده است. الگوریتمی با زمان $\mathcal{O}(k)$ ارائه دهید که مشخص کند آیا kامین کوچکترین عنصر موجود در هرم از x کوچکتر است؟

مسئلهی ۵*. عنصر تقریبا بزرگ (هرم)

آرایه ای از عناصر متمایز به سایز n، و عدد k داده شده است. می خواهیم تعداد عنصرهای «تقریبا بزرگ» این آرایه را پیدا کنیم. عنصر «تقریبا بزرگ» به عنصری گفته می شود که از تمامی عناصر در سمت چپش بزرگتر باشد و از حداقل k عنصر در سمت راستش نیز بزرگتر باشد. الگوریتمی بهینه از مرتبه زمانی $\mathcal{O}(n\log(k))$ ارائه دهید.

مسئلهی ۶. مسئلهٔ جذاب (هرم، جدول درهمسازی)

دو آرایه A و B با سایز برابر n داده شده است. یک «جمع استثنایی»، جمع یک عنصر از A را با یک عنصر از B است (که A حالت متفاوت دارد). حال عدد A به ما داده شده است و ما می خواهیم A تا بزرگترین «جمع استثنایی» را چاپ کنیم. برای فهم بهتر به مثال زیر نگاه کنید.

مثال:

A:[4,5]

B:[1,6]

k:2

 $Answer: 11 \left[\ 5_{(A)} + 6_{(B)} \ \right] \ , \ \ 10 \left[\ \left(4_{(A)} + 6_{(B)} \right) \ \right]$

حال با فرض اینکه n ، الگوریتمی از مرتبه زمانی $\mathcal{O}(n\log(n))$ ارائه دهید.

مسئلهی ۷*. وارسی خطی (جدول درهمسازی)

در جدول درهم سازی با استفاده از روش وارسی خطی، تابع درهم سازی برای جدولی با اندازه هشت به صورت زیر است:

Н	G	F	Е	D	С	В	Α	key
١	۴	۵	۴	۴	۲	۶	۲	hash

اگر جدول درهم سازی در ابتدا تهی باشد، به چند حالت میتوان این عناصر را در جدول درج کرد تا در نهایت جدول زیر تولید شود؟

٧	۶	۵	۴	٣	۲	١	•	i
F	В	Е	D	С	Α	Н	G	T(i)

مسئلهی ۸*. صد کلید (جدول درهمسازی)

 $K_i=i^{\mathsf{r}}+i$ می خواهیم تابع درهمسازی مناسبی برای صد کلید تعریف کنیم. صد کلید داده شده، همگی از الگوی m=1 استفاده می کنیم. برای m=1 استفاده می کنیم.

- الف) اگر از روش زنجیرهای استفاده کنیم، میانگین زمان جستجو چقدر خواهد بود؟ زمان حذف در بدترین حالت چقدر می شود؟
- ب) اگر تابع درهمسازی را به صورت m k k k k تعریف کنیم، برخوردها چگونه توزیع خواهد شد؟ با قسمت قبل مقایسه کنید.
- پ) برای رفع مشکل پراکندگی نامتوازن برخوردها چه تابع درهم سازی دیگری را پیشنهاد میکنید؟ پیشنهاد خود را برای $k_{\Lambda} = VY$ نشان دهید.