ساختمانهای داده و الگوریتم تمرین چهارم - مرتبسازی و درهمسازی محمد امانلو، فاطمه کرمی تاریخ تحویل: ۱۴۰۲/۰۹/۲۶

اً.

الگوریتمی طراحی کنید که با گرفتن یک آرایه که در آن هر عنصر حداکثر ۲۰ عنصر سمت چپ خود دارد که از او بزرگ تر باشند، این آرایه را در زمان O(n) مرتب کند.

'.

یک الگوریتم با مرتبه زمانی $O(n\lg k)$ برای ادغام k لیست مرتب شده در یک لیست مرتب شده، که در آن n تعداد کل عناصر در همه لیست های ورودی است، ارائه دهید.

۱.

محمد فکر می کند که اگر روش زنجیرهسازی مجزا (separate chaining) برای ساخت یک hash table را اینگونه تغییر دهد که در روش جدید هر لیست پیوندی در یک خانه آرایه به صورت مرتب شده باشد، نتیجتا به کارایی (performance) بهتری خواهد رسید. در روش جدید محمد پیچیدگی زمانی برای جستجوی موفق، جستجوی ناموفق، درج و حذف را محاسبه کنید.

۴.

الگوریتم Quick Sort شامل دو فراخوان بازگشتی به خود است. پس از آنکه Partition ، Quick Sort را فراخوانی می کند، زیرآرایه سمت چپ را به صورت بازگشتی مرتب می کند. فراخوانی بازگشتی زیرآرایه سمت راست را به صورت بازگشتی مرتب می کند. فراخوانی بازگشتی دوم در Quick Sort واقعاً ضروری نیست و می توان با استفاده از یک ساختار کنترل تکرار شونده از آن اجتناب کرد. این تکنیک tail دوم در recursion نامیده می شود. نسخه زیر از Quick Sort را در نظر بگیرید که tail recursion را در نظر بگیرید که

TAIL-RECURSIVE-QUICKSORT (A, p, r)

- 1 while p < r
- 2 // Partition and sort left subarray.
- q = PARTITION(A, p, r)
- 4 TAIL-RECURSIVE-QUICKSORT (A, p, q 1)
- p = q + 1

ثابت کنید که TAIL - RECURSIVE - QUICKSORT(A, 1, A.length) به درستی آرایه A را مرتب می کند.

۵.

الگوریتمی طراحی کنید که با گرفتن n عدد صحیح بین ۰ تا k پیش پردازشی روی ورودی انجام داده و سپس در زمان $O(\mathfrak{1})$ با گرفتن دو عدد a و b مشخص کند که چه تعداد از اعداد ورودی در بازه [a,...,b] هستند. پیش پردازشی که الگوریتم روی ورودی انجام می دهد باید با پیچیدگی زمانی $\Theta(n+k)$ باشد.

۶.

S اا عددی را در k اوریتمی با زمان اجرای O(n) طراحی کنید که با گرفتن مجموعه S شامل n عدد یکتا و عدد مثبت k تا عددی را در k مشخص کند که نزدیک ترین به میانه k هستند.