# به نام خدا



# درس طراحي الگوريتم

### تمرین سری سوم

مدرس درس: سرکار خانم دکتر ملکی

تهیه شده توسط: الناز رضایی ۹۸۴۱۱۳۸۷

تاریخ ارسال: ۱۴۰۱/۰۱/۱۴

#### سوال ١:

آرایه ای با سایز n ورودی می گیریم. می خواهیم با کمترین حرکت ممکن اعداد زوج و فرد را توسط عوض کردن جای دو همسایه از هم جدا کنیم. تعداد جابه جایی ها را بشمارید.

- ۱. روش حل مسئله را ارائه دهید و پیچیدگی زمانی و حافظهای آن را بیان دهید.
- ۲. چرایی حریصانه بودن راهحل خود را توضیح دهید (بهینگی آن را اثبات کنید).

### پاسخ ۱.۱:

برای حل این سوال، از روش greedy استفاده میکنیم؛ به اینصورت که مسئله را به دو زیرمسئله تقسیم میکنیم و یک بار تعداد جابهجاییهای لازم برای آوردن اعداد فرد در سمت چپ آرایه و یک بار تعداد جابهجاییها برای قرار گرفتن اعداد فرد در سمت راست آرایه را محاسبه کرده و مینیمم این دو را به عنوان خروجی میدهیم.

در ابتدا دو متغیر left به ترتیب برای ذخیره کردن تعداد جابهجاییهای لازم برای انتقال اعداد فرد به سمت چپ و راست را با مقدار صفر تعریف میکنیم. سپس یک بار آرایه را از ابتدا به انتها پیمایش کرده و هر بار که به عددی فرد رسیدیم، متغیر left را با تعداد مراحلی که باید انجام دهیم تا آن عدد به مکان مناسبی در آرایه جابجا شود جمع میکنیم. حال بار دیگر آرایه را از انتها به ابتدا پیمایش کرده و تعداد جابهجاییهای لازم برای انتقال عناصر فرد به انتهای آرایه را در متغیر right میریزیم. سپس مینیمم مقدار tight و left را محاسبه کرده و به عنوان خروجی نمایش میدهیم. پیچیدگی زمانی چون حلقههای for به صورت مجزا و حاوی n بار هستند، از O(n) order میباشد. و پیچیدگی فضایی چون آرایه نداریم و فقط چند متغیر است، از O(1) order میباشد.

### پاسخ ۲.۱:

در این الگوریتم، علاوه بر اینکه حالات تکراری در نظر گرفته نمی شود، آرایه هم استفاده نشده تا مقادیر اضافی ذخیره شوند و فضای بیهوده اشغال شود. به علاوه دلیل حریصانه بودن این روش این است که در هر مرحله، فقط دو عنصر اول آرایه را بررسی میکنیم و در صورت لزوم جابه جایی انجام می دهیم، بدون این که سایر عناصر را بررسی کنیم. به عبارت دیگر، مرتبسازی انجام شده در هر

