اولین و ساده اندیشانه ترین راهکار موجود برای حل مسأله، آن است که از ابتدای لیست شروع به پیمایش کرده و بررسی کنیم هر عنصر چند بار در لیست تکرار شده است.

```
simple_find_major(A)

Require: a list A[0, \ldots, n-1] containing n objects

Ensure: returns the major object whose count is more than \lfloor \frac{n}{2} \rfloor, -1 if no major object is found

for i in A do

\begin{array}{c} count = 0 \\ \text{for } j \text{ in } A \text{ do} \\ \\ & \text{if } i == j \text{ then} \\ \\ & \\ & \text{count } += 1 \\ \\ & \text{if } count > \operatorname{len}(A) \ / \ 2 \text{ then} \\ \\ & \\ & \text{return } i \end{array}
```

همانطور که مشخص است، به ازای هر عضو i در A ، یک بار پیمایش صورت می گیرد و تعداد تکرار i در لیست A مشخص شده، در متغیر i i در در انتهای پیمایش و قبل از پرداختن به عضو بعدی (i+1) مقدار متغیر i i مشده و در صورت بیشتر بودن از i i مقدار مقدار به عنوان به عنوان پاسخ مسئله خروجی داده می شود. در انتهای پیمایش اعضای i اگر تا آن زمان مقداری به عنوان خروجی مشخص نشده باشد، i به عنوان خروجی داده می شود. به ازای هر یک از اعضای لیست، تمام اعضای لیست یک بار پیمایش می شوند. از آنجایی که عمل به ازای هر یک از اعضای لیست، تمام اعضای لیست یک بار پیمایش می شوند. از آنجایی که عمل

به آزای هر یک از اعضای لیست، تمام اعضای لیست یک بار پیمایش می شوند. از آنجایی که عمل پایه در حلقه اول و دوم، یک واحد مقایسه است، کارایی زمانی آن $\Theta(n \times n) = \Theta(n^2)$ خواهد بود. کارای فضایی نیز، به دلیل وجود صرفا ۳ متغیر و عدم استفاده از لیستی جداگانه برای یافتن جواب مسأله برابر با $\Theta(1)$ خواهد بود.