

(Q₁)

1 2 3 4 5 6 7 8

Source code:

for i=1 to n-1

smallest ← j

for j=i+1 to n

if A[j] < A[smallest]

smallest ← j

Exchange A[i] ↔ A[smallest]

1 2 3 4 5 6 7 8

توی پرش

1 2 3 4 5 6 7 8

مرحله 0

1 2 3 4 5 6 7 8

دومین بزرگترین

1 2 3 4 5 6 7 8

مجموعه

⇒ 1 2 3 4 5 6 7 8

سومین بزرگترین

1 2 3 4 5 6 7 8

مرحله 2

1 2 3 4 5 6 7 8

1 2 3 4 5 6 7 8

1 2 3 4 5 6 7 8

1 2 3 4 5 6 7 8

1 2 3 4 5 6 7 8

1 2 3 4 5 6 7 8

گزینه A درست

(Q₂)

در Selection Sort تعداد بزرگترین کلمه ی کند (تعدادی که به far اصلی وابسته دارند و در نتیجه باقی میمانند) برابر با n-1 است.

عمل تعداد بار انجام n-1 بار می باشد پس در اینجا جواب صحیح 20 می باشد.

(Q₃) در صورتی که Source code آن که در سؤال 1 نوشته شده در far اصلی می باشد.

الگوریتم می شود (حذف E). از آنجا که در far داخلی n از آنجا که در far داخلی داریم: همچنین با استفاده از

7 تا 1

7 + 6 + 5 + 4 + 3 + 2 + 1 = 21

6 + 5 + 4 + 3 + 2 + 1 = 21

مرحله 1



۵) با توجه به اینکه در صورت استفاده از selection sort به صورت Largest ^{انتخاب} می باشد

در نتیجه ما پس از n مرحله باید n عنصر max در بقی اعداد در جای اصلی خود باشند (اینگونه نیست پس)

از این روش استفاده شده (حذف B) پس از insertion sort اما مشکلی وجود ندارد

و چون این روش اندیسها اندیس جلو می رود و مرتب می کند ما گویی n عنصر اولیه در صورتی که مرتب کرده پس خود

کس سراسر عناصر باقی مانده می رود و آن ها را نیز مرتب و در جای خود قرار می دهد و در نتیجه، ترتیب

تولید شده تا الان (پس از n مرحله) تناقضی ندارد و او یک insertion sort می تواند insertion sort باشد

در نتیجه گزیده است است