- 1- لیست تقریبا مرتب است و نیاز به چند تغییر جزئی خواهد داشت. با نگاهی به الگوریتمها به روشنی می توان دید که مرتبسازی درجی در اینجا بهتر ایت زیرا در چنین حالتی حلقه داخلی برای بسیاری از دادهها اجرا نخواهد شد.
  - است.  $O(n \lg n)$  در هر دو صورت همان
- 5- الف) شمارشی، ب) مرتبسازی شمارشی بدون تضمین ویژگی پایداری می تواند بدون صرف فضای کمکی و به صورت درجا اجرا شود. در واقع، آرایه c که فضایی از مرتبه (O(k)) صرف می کند در اینجا مرتبه ثابت (O(2)) دارد و آرایه دوم هم نیازی نیست. ج) درجی
- 6- یک راه این است که صرفا براساس آرایه c و بدون در نظر گرفتن فضای کمکی به تعداد d0 و به تعداد d1 عدد d1، در آرایه d4 قرار دهیم. ولی دیگر پایدار نیست.
- 7- از الگوریتمهای مرتبه خطی، روشن است که شمارشی مناسب حل چنین مسئلهای نیست چون بازه اعداد مرتبه بزرگتری از تعداد آنها دارد. مرتبسازی پیمانهای هم وابسته به توزیع اعداد است و نمی تواند زمان خطی را تضمین کند. اما مرتبسازی مبنایی گزینه مناسبی است چون تعداد ارقام هر عدد محدود است و بازه اعداد را هم میدانیم. بنابراین می توانیم در زمان خطی مسئله را حل نماییم.