

1.

交换序列如下

```
# pivot = 50
70, 89, 63, 39, 87, 92, 22, 87' , 12, 6, 70' , 94, 17, 31, 11, 50
# l=0,r=15,a[r]=a[l]
70, 89, 63, 39, 87, 92, 22, 87' , 12, 6, 70' , 94, 17, 31, 11, 70
# l=0,r=14,a[l]=a[r]
11, 89, 63, 39, 87, 92, 22, 87' , 12, 6, 70' , 94, 17, 31, 11, 70
# l=1,r=14,a[r]=a[l]
11, 89, 63, 39, 87, 92, 22, 87' , 12, 6, 70' , 94, 17, 31, 89, 70
# l=1,r=13,a[l]=a[r]
11, 31, 63, 39, 87, 92, 22, 87' , 12, 6, 70' , 94, 17, 31, 89, 70
# l=2,r=13,a[r]=a[l]
11, 31, 63, 39, 87, 92, 22, 87' , 12, 6, 70' , 94, 17, 63, 89, 70
# l=2,r=12,a[l]=a[r]
11, 31, 17, 39, 87, 92, 22, 87' , 12, 6, 70' , 94, 17, 63, 89, 70
# l=4,r=12,a[r]=a[l]
11, 31, 17, 39, 87, 92, 22, 87' , 12, 6, 70' , 94, 87, 63, 89, 70
# l=4,r=9,a[l]=a[r]
11, 31, 17, 39, 6, 92, 22, 87' , 12, 6, 70' , 94, 87, 63, 89, 70
# l=5,r=9,a[r]=a[l]
11, 31, 17, 39, 6, 92, 22, 87' , 12, 92, 70' , 94, 87, 63, 89, 70
# l=5,r=8,a[l]=a[r]
11, 31, 17, 39, 6, 12, 22, 87' , 12, 92, 70' , 94, 87, 63, 89, 70
# l=7,r=8,a[r]=a[l]
11, 31, 17, 39, 6, 12, 22, 87' , 87', 92, 70' , 94, 87, 63, 89, 70
# l=7,r=7,a[l]=pivot
11, 31, 17, 39, 6, 12, 22, 87' , 87', 92, 70' , 94, 87, 63, 89, 70
```

2.

高位优先法 (MSD) 过程

我们从十位开始分桶，不收集，最后给出每个桶中的顺序数据。

初始序列：

70, 89, 63, 39, 87, 92, 22, 87, 12, 6, 70, 94, 17, 31, 11, 50

第一趟（按十位分桶）

- 十位为 0 的桶：{6}
- 十位为 1 的桶：{12, 11, 17}

- 十位为 2 的桶: {22}
- 十位为 3 的桶: {39, 31}
- 十位为 5 的桶: {50}
- 十位为 6 的桶: {63}
- 十位为 7 的桶: {70, 70}
- 十位为 8 的桶: {89, 87, 87}
- 十位为 9 的桶: {92, 94}

第二趟 (对每个桶按个位分桶再排序)

每个桶按个位分桶的内容如下:

- 十位 0 的桶: 无需进一步分桶, 因为只含 {6}
- 十位 1 的桶: {11, 12, 17}
 - 个位 1: {11}
 - 个位 2: {12}
 - 个位 7: {17}
- 十位 2 的桶: 无需进一步分桶, 因为只含 {22}
- 十位 3 的桶: {39, 31}
 - 个位 1: {31}
 - 个位 9: {39}
- 十位 5 的桶: 无需进一步分桶, 因为只含 {50}
- 十位 6 的桶: 无需进一步分桶, 因为只含 {63}
- 十位 7 的桶: {70, 70}
 - 个位 0: {70, 70}
- 十位 8 的桶: {89, 87, 87}
 - 个位 7: {87, 87}
 - 个位 9: {89}
- 十位 9 的桶: {92, 94}
 - 个位 2: {92}
 - 个位 4: {94}

低位优先法 (LSD) 过程

从个位开始逐轮分桶, 并在每一轮后收集数据, 直到最高位。

初始序列:

70, 89, 63, 39, 87, 92, 22, 87, 12, 6, 70, 94, 17, 31, 11, 50

第一趟 (按个位分桶)

- 个位 0 的桶: {70, 70, 50}
- 个位 1 的桶: {31, 11}
- 个位 2 的桶: {92, 22, 12}
- 个位 3 的桶: {63}
- 个位 4 的桶: {94}
- 个位 6 的桶: {6}
- 个位 7 的桶: {87, 87, 17}
- 个位 9 的桶: {89, 39}

收集结果:

{70, 70, 50, 31, 11, 92, 22, 12, 63, 94, 6, 87, 87, 17, 89, 39}

第二趟 (按十位分桶)

- 十位 0 的桶: {6}
- 十位 1 的桶: {12, 11, 17}
- 十位 2 的桶: {22}
- 十位 3 的桶: {31, 39}
- 十位 5 的桶: {50}
- 十位 6 的桶: {63}
- 十位 7 的桶: {70, 70}
- 十位 8 的桶: {87, 87, 89}
- 十位 9 的桶: {92, 94}

最终结果:

6, 11, 12, 17, 22, 31, 39, 50, 63, 70, 70, 87, 87, 89, 92, 94

3.

采用分治算法, 假设算法为 F , 设其时间复杂度为 $T(n)$

先得到 $F(\{x_0, x_1, \dots, x_{n-2}\})$, 将输出的结果每一项都加上 x_{n-1} , 得到数组

$F(\{x_0, x_1, \dots, x_{n-2}\})^+$. 然后归并 $F(\{x_0, x_1, \dots, x_{n-2}\})$ 和 $F(\{x_0, x_1, \dots, x_{n-2}\})^+$ 即得 $F(\{x_0, x_1, \dots, x_{n-1}\})$

归并过程在两个数组各放置一个指针进行比较, 小的一边数组值入队, 并移动指针, 直到遍历完两个数组, 时间复杂度是 $O(2^{n-1})$

得到 $F(\{x_0, x_1, \dots, x_{n-2}\})$ 后其他过程的复杂度也不超过 $O(2^{n-1})$, 因此有

$$T(n) = T(n-1) + O(2^{n-1})$$

从而 $T(n) = O(2^n)$