LSD и MSD

ceagest

1 Сортировка подсчётом

Пусть есть массив положительных чисел, элементы которого ограничены неким числом K. Хотим его отсортировать.

- Почему бы просто не сосчитать какое значение вошло в него сколько раз?
- Затем выписать элементы по возрастанию нужное число раз!

Подводным камнем такой сортировки является отсутствие стабильности, но отчаиваться рано, ведь можно сделать эту сортировку стабильной.

1.1 Устойчивая сортировка подсчётом

- Будем для каждого значения хранить информацию о том, сколько элементов меньше либо равны его самого (префикс сумма массива счета).
- Пойдем с конца исходного массива и будем с помощью массива префикс суммы массива счета вычислять позицию текущего элемента.
- Поскольку мы идем с конца, то при первой встрече значения a_i он получит позицию prefCnt $[a_i]$
- После установки элемента в итоговый массив, $\operatorname{prefCnt}[a_i]$ нужно уменьшить на 1.

Устойчивая сортировка подсчётом на Java

```
public class CountingSort {
      private static final int MAX = 256;
      public static void countSort(int[] a, int[] res, int n) {
          int[] prefCnt = new int[MAX];
          for (int i = 0; i < n; ++i) {
              prefCnt[a[i]]++;
          for (int i = 1; i < MAX; ++i) {
               prefCnt[i] += prefCnt[i - 1];
10
          for (int i = n - 1; i >= 0; —i) {
11
               res[--prefCnt[a[i]]] = a[i];
12
13
14
      }
15
```

2 Least Significant Digit Sort (LSD)

- Поймем, что целое число это набор байт.
- Что будет, если сортировать от последнего разряда к первому?
- Тут важно заметить, что нам $KPA\ddot{\Pi}HE$ важна стабильность сортировки без нее перемешаются старые результаты для менее значащих разрядов.

Время сортировки составляет $\mathcal{O}(n+K)$, где K – максимальное значение цифры в основании системы счисления, по которой число сортируется. Потребляемая доп. память составляет $\mathcal{O}(n+K)$, поскольку нужен доп. массив для совершения перестановки, и для хранения счетчиков.

```
public class LSDSort {
      private static final int MAX = 256;
      public static void IsdSort(int[] a, int n) {
           int[] res = new int[n];
           for (int mask = 0xFF, shift = 0; mask > 0; mask <<= 8, shift += 8) {
               int[] prefCnt = new int[MAX];
               for (int i = 0; i < n; ++i) {
                   int digit = (a[i] & mask) >> shift;
                   prefCnt[digit]++;
               for (int i = 1; i < MAX; ++i) {
11
                   prefCnt[i] += prefCnt[i - 1];
12
13
               for (int i = n - 1; i >= 0; —i) {
14
                   int digit = (a[i] & mask) >> shift;
15
                   res[--prefCnt[digit]] = a[i];
16
17
               System.arraycopy(res, 0, a, 0, n);
18
          }
19
      }
20
  }
21
```

3 Most Significant Digit Sort (MSD)

- А если пойти от самого значимого разряда?
- Тогда мы последними будем сортировать младшие разряды и результат для более важных разрядов может перемешаться...
- Давайте после сортировки разряда рекурсивно вызывать сортировку для последовательностей элементов, которые оказались равными в текущем разряде.
- Можно сказать, что мы разбили элементы на корзины.
- Такую сортировку часто называют «корзинной сортировкой».

Алгоритм требует $\mathcal{O}(n+K)$ памяти, и также $\mathcal{O}(n+K)$ времени (в случае чисел). Можно также использовать для сортировки строк.