# ${\bf assignment 3}$

Xiaoma

2022年11月10日

## 题目 1.

**解答**. 使用桶排序,基于元素的位数对元素进行分组,每个分组的排序方法为基数排序。

#### Algorithm 1: SORT

```
Input: The array : A[0...A.length - 1]; The decimal of elements : r

Output: The array sorted : C[0...C.length - 1];

Initialize d[0...d.length - 1];

d_{max} = 0;

for i = 0; i < A.length; ++i do

d[i] = -1;
t = A[i];
while t! = 0 do
++d[i];
t = t / r;
if d[i] > d_{max} then
d_{max} = d[i];
create a new array B[0...d_{max}];

for i = 0; i < d_{max}; ++i do
make B[i] an empty list;

for i = 0; i < A.length; ++i do
minert A[i] into list B[d[i]];

for i = 0; i < d_{max}; ++i do
RADIX-SORT(B[i]);
```

#### return C

第i个操作的代价为

$$d_i \begin{cases} i & if \ i = 2^k, k \in \mathbb{N} \\ 1 & else \end{cases}$$

concatenate lists  $B[0]...B[d_{max}-1]$  together in C;

n 个操作序列的总代价为

$$\sum_{i=1}^{n} a_i$$

1. 聚合分析:

$$\sum_{i=1}^{n} a_i \le \sum_{i=1}^{\lceil \log n \rceil} 2^i + n \le 5n \in O(n)$$

摊还代价为 O(1)

2. 核算法:

假设每个操作的摊还代价为3

- (a) 第一个操作的代价为 1, 剩余信用为 2
- (b) 假设在前  $2^{i}$  次操作后,信用不为负值,那么在进行后续  $2^{i+1}-1$  次操作时,每次操作的代价为 1,在进行第  $2^{i+1}$  次操作时,信用 值至少为  $2^{i+1}+1$ ,代价为  $2^{i+1}$ ,信用为 1。

摊还代价为 O(1)

3. 势能法:

设 k 为满足  $2^k \le i$  的最大整数,则势函数为

$$\Phi(D_i) = \begin{cases} k+3 & i = 2^k \\ \Phi(D_{2^k}) + 2(i-2^k) & else \end{cases}$$

则

$$\Phi(D_i) - \Phi(D_{i-1}) = \begin{cases} -2^k + 3 & i = 2^k \\ 2 & else \end{cases}$$

所以

$$\sum_{i=1}^{n} a_i = 3n = O(n)$$

摊还代价为 O(1)

### 题目 2.

解答.