

assignment7

Xiaoma

2022 年 11 月 12 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 : $C[0...C.length - 1]$;

Initialized $d[0...d.length - 1]$;

$d_{max} = 0$;

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

$d[i] = -1$;

$t = A[i]$;

while $t \neq 0$ **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**

$_ \text{make } B[i] \text{ an empty list}$;

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

$_ \text{insert } A[i] \text{ into list } B[d[i]]$;

for $i = 0; i < d_{max}; ++i$ **do**

$_ \text{RADIX-SORT}(B[i])$;

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

return C

第 i 个操作的代价为

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

n 个操作序列的总代价为

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

1. 聚合分析:

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

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 $2^k \leq i$ 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.

Algorithm 2: My_Queue

Initialized : deque as d

Initialized : queue as q

Algorithm 3: ENQUEUE

Input: The number : $value$;

```

while  $!d.empty()$   $d.back() > value$  do
   $\perp$   $d.pop\_back()$ ;
 $d.push\_back(value)$ ;
 $q.push(value)$ ;

```

Algorithm 4: DEQUEUE

Output: The number : $value$;

```

if  $q.empty()$  then
   $\perp$  return  $ERROR$ 
 $value = q.front()$ ;
if  $value == d.front()$  then
   $\perp$   $d.pop\_front()$ ;
 $q.pop()$ ;

return  $value$ ;

```

Algorithm 5: FIND_MIN

Output: The min number : *value*;

if *d.empty()* **then**
 | **return** *ERROR*;
 value = *d.front()*;

return *value*;
