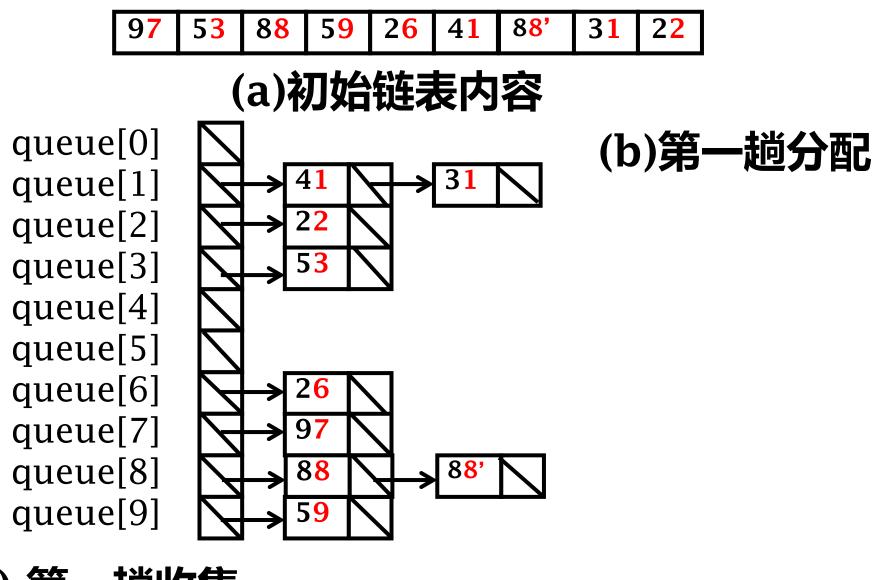
## 内排序



## 8.6.2 基数排序

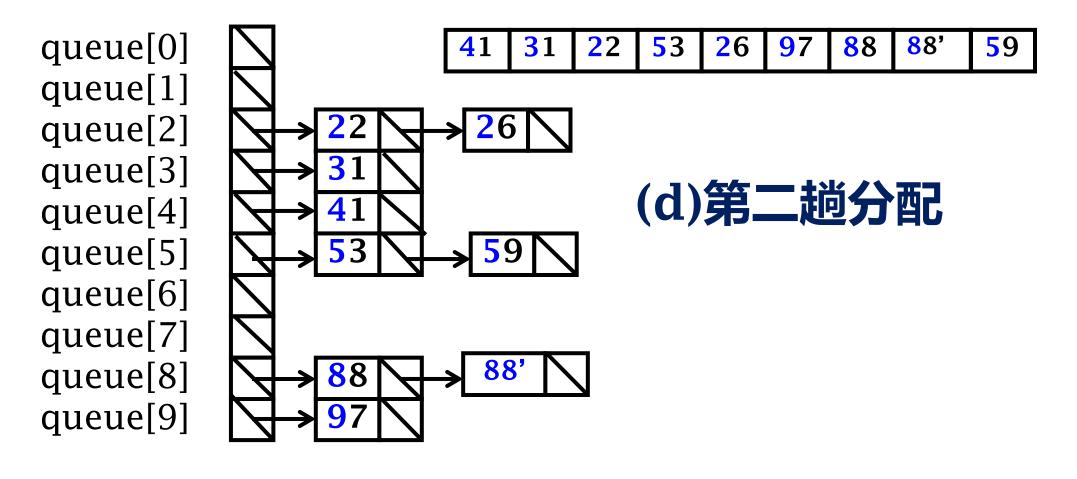
# 基于静态链的基数排序

- · 将分配出来的子序列存放在 r 个 (静 态链组织的) 队列中
- ·链式存储避免了空间浪费情况



# (c) 第一趟收集

41 31 22 53 26 97 88 88' 59



# (e) 第二趟收集结果 (最终结果)

 22
 26
 31
 41
 53
 59
 88
 88'
 97



# 静态队列定义

```
// 结点类
class Node {
public:
  int key;
                 // 结点的关键码值
                 // 下一个结点在数组中的下标
  int next;
};
class StaticQueue { // 静态队列类
public:
  int head;
  int tail;
};
```

## 内排序

### 8.6.2 基数排序

# 基于静态链的基数排序

```
template <class Record>
void RadixSort(Record *Array, int n, int d, int r) {
  int i, first = 0; // first指向第一个记录
  StaticQueue *queue = new StaticQueue[r];
  for (i = 0; i < n-1; i++)
     Array[i].next = i + 1; // 初始化静态指针域
  Array[n-1].next = -1;  // 链尾next为空
  // 对第i个排序码进行分配和收集,一共d趟
  for (i = 0; i < d; i++) {
     Distribute(Array, first, i, r, queue);
     Collect(Array, first, r, queue);
  delete[] queue;
  AddrSort(Array, n, first); // 整理后,按下标有序
```



```
template <class Record>
void Distribute(Record *Array, int first, int i, int r,
StaticQueue *queue) {
  int j, k, a, curr = first;
  for (j = 0; j < r; j++) queue[j].head = -1;
  while (curr != -1) { // 对整个静态链进行分配
     k = Array[curr].key;
     for (a = 0; a < i; a++) // 取第i位排序码数字k
       k = k / r;
     k = k \% r:
     if (queue[k].head == -1) // 把数据分配到第k个桶中
        queue[k].head = curr;
     else Array[queue[k].tail].next = curr;
     queue[k].tail = curr;
     curr = Array[curr].next; // curr移动,继续分配
```



```
template <class Record>
void Collect(Record *Array, int& first, int r, StaticQueue
*queue) {
  int last, k=0; // 已收集到的最后一个记录
  while (queue[k].head == -1) k++; // 找到第一个非空队
  first = queue[k].head; last = queue[k].tail;
  while (k < r-1) { // 继续收集下一个非空队列
    k++;
    while (k < r-1 \&\& queue[k].head == -1)
       k++;
    if (queue[k].head != -1) { // 试探下一个队列
       Array[last].next = queue[k].head;
       last = queue[k].tail; // 最后一个为序列的尾部
  Array[last].next = -1; // 收集完毕
```



# 链式基数排序算法代价分析

- ·空间代价
  - n 个记录空间
  - r 个子序列的头尾指针
  - $-\Theta(n+r)$
- · 时间代价
  - 不需要移动记录本身 , 只需要修改记录的 next 指针
  - $-\Theta(d(n+r))$





# 基数排序效率

- ·时间代价为  $\Theta(d n)$  , 实际上还是  $\Theta(n\log n)$ 
  - 没有重复关键码的情况,需要 n 个不同的编码来表示它们
  - 也就是说 ,  $d >= \log_r n$  , 即在  $\Omega(\log n)$  中



## 8.6.1 桶式排序



# 思考:排序该排什么?

```
Template <class Elem >
void BucketSort(int n,int min,int max) {
  int i, num;
  int count[max-min];
  for (i=min; i<max; i++) // 计数器初始为0
     count[i]=0;
  for (i=0; i<n; i++) { // 开始统计计数
     cin >> num;
     count[num]++;
  for (i=min; i<max; i++) //按顺序输出
     while (count[i]>0) {
        cout << i;
        count[i]--;
```

## 内排序



# 思考

- 1. 桶排事先知道序列中的记录都位于某个小区间段 [0, m)内。m 多大合适?超过这个范围怎么办?
- 2. 桶排中, count 数组的作用是什么?为什么桶 排要从后往前收集?

#### 第八章

# 内排序



- 3. 顺序和链式基数排序的优劣?
- 4. 链式基数排序的结果整理?

有头结点的单链表的插入算法链式基数排序的结果





# 数据结构与算法

### 谢谢聆听

国家精品课"数据结构与算法" http://www.jpk.pku.edu.cn/pkujpk/course/sjjg/

> 张铭,王腾蛟,赵海燕 高等教育出版社,2008. 6。"十一五"国家级规划教材