位运算, 布隆过滤器, LRU, 排序

笔记本: 程序设计与算法

创建时间: 2020/10/22 2:14 **更新时间:** 2020/10/27 1:22

作者: Jie Zhong

位运算

按位与 "&"

1&1 为1

1&0 为0

0&1 为0

0&0 为0

通常用来将变量中的某些位清0且同时保留其他位不变。也可以用来获取变量中的某一位。

按位或"|"

1|1 为1

1|0 为1

0|1 为1

이0 为0

通常用来将某变量中的某些位置1旦保留其他位不变。

按位异或 "^"

1^1 为0

1^0 为1

0^1 为1

0^0 为0

***一个比特跟1进行异或,则会被反转,而跟0进行异或,则不会被反转通常用来将变量中的某些位取反,且保留其他位不变。

按位非 "~" (单目)

~0 为1

~1 为0

左移运算符"<<"

a << b

- 将a的各二进制位全部左移b位,左移时,高位丢弃,低位补0,而得到的值。
- 实际上,左移1位,就等于乘以2,左移n位,就等于乘以2ⁿ。而左移操作比乘法快得多。

右移运算符">>"

a >> b

- 将a的各二进制位全部右移b位,右移时,低位丢弃,高位补进来。
 - o 对于无符号的数, 高位补0
 - o 对于有符号的数,符号位将一起移动,并且大多数C/C++编译器规定,如果原符号位为1,则右移时高位补1,如果原符号位为0,则高位补0。
- 实际上,右移n位,就相当于除以2ⁿ,并将结果往小里取整(因为可能除不进)。

位运算实战

 $x ^1s = -x //1s = -0$

 $x \wedge (\sim x) = 1s$

 $x \wedge x = 0$

c = a ^ b => a ^ c = b, b ^ c = a //交换a, b两个数

 $a \wedge b \wedge c = a \wedge (b \wedge c) = (a \wedge b) \wedge c // associative$

将 x 最右边的 n 位清零: x & (~0 << n)

获取 x 的第 n 位值 (0 或者 1): (x >> n) & 1

获取 x 的第 n 位的幂值: x & (1 << n)

仅将第 n 位置为 1 x | (1 << n)

仅将第 n 位置为 0 x & (~ (1 << n))

将 x 最高位至第 n 位 (含) 清零: x & ((1 << n) 1

判断奇偶

- x % 2 == 1 ----> (x & 1) == 1
- x % 2 == 0 ----> (x & 1) == 0

x >> 1 ----> x / 2.

• 即: x = x / 2; ----> x = x >> 1

X = X & (X - 1) 清零最低位的 1

X & -X => 得到最低位的 1

X & ~X => 0

布隆过滤器 (Bloom Filter)

实现 - 一个很长的二进制向量和一系列随机映射函数。布隆过滤器可以用来检索一个元素是否在一个集合中。

优点:空间复杂度和时间复杂度远超一般算法

缺点:有一定的误识别率,删除困难

应用

- 分布式系统 (Map Reduce) Hadoop, 搜索引擎
- Redis缓存
- 垃圾邮件,评论等过滤
- 比特币网络

LRU (Least Recent Used)

- 缓存大小 capacity
- 替换测量

实现

Hash Map + Double LinkedList 时间复杂度

- 查询 O(1)
- 修改, 更新 O(1)

初级排序

选择排序

```
public void selectionSort(int[] arr) {
    int len = arr.length;
    for (int i = 0; i < len - 1; i++) { //每次循环后将第i小的元素放好
        int min_idx = i;
        //用来记录第i个到第len-1个元素中,最小的那个元素的下标
        for (int j = i; j < len; j++) {
            if (arr[j] < arr[min_idx]) min_idx = j;
        }
        //将第i小的元素放在第i个位子上,并将原来占着第i个位置的元素挪到后面
        int tmp = arr[i];
        arr[i] = arr[min_idx];
        arr[min_idx] = tmp;
    }
}</pre>
```

• 插入排序

```
public void insertionSort(int[] arr) {
    int size = arr.length;
    for (int i = 1; i < size; i++) {
        //arr[i]最左的无序元素,每次
        int curr = arr[i];
        //循环前面的有序元素,将arr[i]放到合适的位置
        int j = i - 1;
        //arr[i] 和前面的有序部分[0, i - 1]比较,放到维持有序的位置
        while (j >= 0 && arr[j] > curr) {
             arr[j + 1] = arr[j];
             j--;
        }
        arr[j + 1] = curr;
    }
}
```

冒泡排序

高级排序

• 归并排序

```
//归并排序
public void mergeSort(int[] arr) {
    if (arr == null || arr.length <= 1) return;
    mergeSort(arr, 0, arr.length - 1);
}
public void mergeSort(int[] arr, int s, int e) {
    if (s >= e) return;
```

```
int mid = s + (e - s)/2;
    mergeSort(arr, s, mid);
    mergeSort(arr, mid + 1, e);
    merge(arr, s, mid, e);
private void merge(int[] arr, int s, int mid, int e) {
    int[] tmp = new int[e - s + 1];
    int p = 0, p1 = s, p2 = mid + 1;
    while (p1 <= mid && p2 <= e) {
        tmp[p++] = arr[p1] <= arr[p2] ? arr[p1++] : arr[p2++];</pre>
    while (p1 <= mid) {
        tmp[p++] = arr[p1++];
    while (p2 \leftarrow e) {
       tmp[p++] = arr[p2++];
    for (int i = 0; i < e - s + 1; i++) {
        arr[s + i] = tmp[i];
}
```

• 快速排序

```
public void quickSort(int[] arr) {
       if (arr == null || arr.length <= 1) return;</pre>
       quickSort(arr, 0, arr.length - 1);
   private void quickSort(int[] arr, int s, int e) {
       if (s >= e) return;
       * 从第K个元素开始分,把K挪到适当的位置,使得比K小的元素都在K左边,比K大的
元素都在K右边
       * 把K左边的部分快速排序
        * 把K右边的部分快速排序
       */
       int K = arr[s];
       int i = s, j = e;
       int tmp = 0;
       while (i != j) {
           while (j > i \&\& arr[j] >= K) --j;
           tmp = arr[i]; arr[i] = arr[j]; arr[j] = tmp;
           while (i < j && arr[i] <= K) ++i;
           tmp = arr[i]; arr[i] = arr[j]; arr[j] = tmp;
       } //处理完之后, arr[i] == K
       quickSort(arr, s, i - 1);
       quickSort(arr, i + 1, e);
   }
```

• 堆排序

非比较排序

- 计数排序
- 桶排序
- 基数排序