

随机算法作业

马恒钊 陈昆仪 韩帅

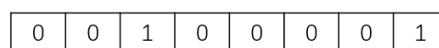
1. 证明：取三个随机正实数 x, y, z ，能够以 x, y, z 为边长围成一个钝角三角形的概率为 $\frac{\pi-2}{4}$ 。因此也可以用这种方法来进行 π 的随机数值计算。

(提示:不失一般性, 设 $x \leq y \leq z$, 则 x, y, z 能够围成钝角三角形的充要条件为: $x + y \geq z, x^2 + y^2 < z^2$ 。然后转化为二维平面上面积的计算。)

2. Bloom Filter是计算机界广泛使用的一种数据结构, 以它的简洁、高效而闻名。它的用途是来检测某个元素是否在一个集合中。构造一个Bloom Filter需要一个长为 m 的比特数组, 以及 k 个哈希函数。它支持的操作只有插入和搜索两种, 以下是伪代码描述, 以及一个简单的例子。

Algorithm 1: Bloom Filter的基本操作

```
def Insert( $p$ ):  
    if Search( $p$ ) 返回 "NotExist" then  
        for  $i \in [1, k]$  do  
            将比特数组中 $h_i(p)$ 对应的位置1;  
    else  
        返回 "Fail";  
  
def Search( $p$ ):  
    if  $h_1(p) = 1 \wedge \dots \wedge h_k(p) = 1$  then  
        返回 "Exist";  
    else  
        返回 "NotExist";
```



$$\begin{aligned} h_1(x) &= (2x + 5) \% 8 & h_1(1) &= (2 + 5) \% 8 = 7 \\ h_2(x) &= (3x + 7) \% 8 & h_2(1) &= (3 + 7) \% 8 = 2 \end{aligned}$$

1

Bloom Filter有一个众所周知的弱点, 即假阳性。现在设已经向Bloom Filter中成功插入了 n 个元素, 求对一个不存在于其中的元素 x 执行Search操作的假阳性概率, 即发现对所有 $1 \leq i \leq k$, $h_i(x)$ 都被置1。

(提示: 假设在插入一个元素时, 每个哈希函数以等概率将比特串每一位置1; 假设各个哈希函数之间是相互独立的; 假设各个插入到Filter中的元素之间是相互独立的。这种情况可以通过k-wise independent hashing实现, 感兴趣的同学可以了解一下。)

3. 观察下面的伪代码所述的随机算法，回答问题。

Algorithm 2: RandomSelect(S, k)

Input: $S = \{s_1, \dots, s_n\}$
Output: $\min(S, k)$ 即 S 中第 k 小的元素
 从 S 中随机选择一个元素 s ;
 $S_1 = \{s_i \in S \mid s_i < s\}, S_2 = \{s_i \in S \mid s_i > s\}$;
if $|S_1| = k - 1$ **then**
 返回 s ;
else if $|S_1| > k - 1$ **then**
 返回 RandomSelect(S_1, k);
else
 返回 RandomSelect($S_2, k - |S_1|$);

- (a) 该算法属于哪一类随机算法？
- (b) 设某一次调用 RandomSelect 时输入集合大小为 n ，证明存在常数 $b < 1$ ，使得算法在下次递归调用时所考虑的集合大小的期望为 bn 。
- (c) 证明：算法的期望时间复杂度为 $O(n)$ 。
4. Alice 和 Bob 要玩一个“心有灵犀”的游戏，请 Charles 来做证人。游戏的玩法是这样的：

- (a) Alice 和 Bob 各自(独立地)写下一个长为 d 的随机向量，分别记作 a 和 b 。
- (b) Charles 选定常数 r ，并按照以下方法生成一个长为 d 的随机向量：

取一个空集 C ;
for $i \in [1, d]$ **do**
 以 $\frac{1}{2^r}$ 的概率将 i 加入 C 中;
 取一个长为 d 的全 0 向量 Y ;
foreach $i \in C$ **do**
 以 $\frac{1}{2}$ 的概率将 Y 的第 i 位置 1;

- (c) Charles 将 Y 向量分别出示给 Alice 和 Bob，两人各自计算 $Y \cdot a$ 和 $Y \cdot b$ 。
- (d) Alice 和 Bob 交换他们所得到的点积值，若相等，则判定两人“心有灵犀”；若不等，则判定两人“心没灵犀”。

指出上述四步所描述的游戏过程是哪一类随机算法，并证明，当 Alice 和 Bob 写出的向量有 h 位不同时，游戏最终判定两人“心有灵犀”的概率为： $1 - \frac{1}{2} \left(1 - \left(1 - \frac{1}{2^r}\right)^h\right)$

5. 设有一个平面上的点集 S ，包含 n 个点。现在不断地对 S 进行如下操作：(1) 加入一个随机点。(2) 随机地删除 S 中一个点。假设以上操作过程中 S 的大小不超过 $2n$ ，也不小于 n 。以下的算法可以维护一个

能够包含 S 中所有点的圆。

Algorithm 3: 维护圆

```
def Init:
    随机选取 $S$ 中一个点 $p$ 作为圆心;
    将 $S$ 中其他点按照与 $p$ 的距离插入优先队列 $H$ 中;
    将圆的半径设置为 $H$ 中的点与 $p$ 的最大距离;

def OnInsert( $p$ ):
    将 $p$ 插入优先队列 $H$ 中;
    将圆的半径设置为 $H$ 中的点与 $p$ 的最大距离;

def OnDelete( $p$ ):
    若 $p$ 是圆心, 删除 $p$ , 调用Init函数;
    否则直接将 $p$ 从 $H$ 中删除;
```

指出算法是哪一类随机算法, 并分析插入(OnInsert)和删除(OnDelete)操作的期望时间复杂度。