5-2 (查找一个无序数组) 本题将分析三个算法,它们在一个包含 n 个元素的无序数组 A 中查找一个值 x。

考虑如下的随机策略:随机挑选 A 中的一个下标 i。如果 A[i]=x,则终止;否则,继续挑选 A 中一个新的随机下标。重复随机挑选下标,直到找到一个下标 j,使 A[j]=x,或者直到我们已检查过 A 中的每一个元素。注意,我们每次都是从全部下标的集合中挑选,于是可能会不止一次地检查某个元素。

- a. 请写出过程 RANDOM-SEARCH 的伪代码来实现上述策略。确保当 A 中所有下标都被 挑选过时,你的算法应停止。
- b. 假定恰好有一个下标 i 使得 A[i]=x。在我们找到 x 和 RANDOM-SEARCH 结束之前,必须挑选 A 下标的数目期望是多少?
- c. 假设有 $k \ge 1$ 个下标 i 使得 A[i] = x,推广你对(b)部分的解答。在找到 x 或 RANDOM-SEARCH 结束之前,必须挑选 A 的下标的数目期望是多少?你的答案应该是 n 和 k 的函数。
- **d.** 假设没有下标 i 使得 A[i]=x。在检查完 A 的所有元素或 RANDOM-SEARCH 结束之前,我们必须挑选 A 的下标的数目期望是多少?

现在考虑一个确定性的线性查找算法,我们称之为 DETERMINISTIC-SEARCH。具体地说,这个算法在 A 中顺序查找 x,考虑 A[1],A[2],A[3],…,A[n],直到找到 A[i]=x,或者到达数组的末尾。假设输入数组的所有排列都是等可能的。

- e. 假设恰好有一个下标 *i* 使得 *A*[*i*]=*x*。DETERMINISTIC-SEARCH 平均情形的运行时间 是多少? DETERMINISTIC-SEARCH 最坏情形的运行时间又是多少?
- f. 假设有 k≥1 个下标 i 使得 A[i]=x, 推广你对(e)部分的解答。DETERMINISTIC-SEARCH 平均情形的运行时间是多少? DETERMINISTIC-SEARCH 最坏情形的运行时间又是多少? 你的答案应是 n 与 k 的函数。
- g. 假设没有下标 i 使得 A[i]=x。DETERMINISTIC-SEARCH 平均情形的运行时间是多少? DETERMINISTIC-SEARCH 最坏情形的运行时间又是多少?

最后,考虑一个随机算法 SCRAMBLE-SEARCH,它先将输入数组随机变换排列,然 后在排列变换后的数组上,运行上面的确定性线性查找算法。

- h. 设 k 是满足 A[i]=x 的下标的数目,请给出在 k=0 和 k=1 情况下,算法 SCRAMBLE-SEARCH 最坏情形的运行时间和运行时间期望。推广你的解答以处理 $k\geqslant 1$ 的情况。
- i. 你将会使用3种查找算法中的哪一个?解释你的答案。

习题答案:

a.

```
RANDOM-SEARCH(A, v):
B = new array[n]
count = 0
while(count < n):
    r = RANDOM(1, n)
    if A[r] == v:
        return r
    if B[r] == false:
        count += 1
        B[r] = true
return false</pre>
```

- b. 就是几何分布~n
- c. 还是几何分布~n/k
- d. Section 5.4.2, 在每个盒子里至少有一个球前,要投多少个球. 分成 n 个阶段,每个阶段代表从投中第 i 个球后开始,到投中第 i+1 个球为止的区间,所以每个阶段可以当做几个分布,求和为 $\sum_{i=1}^{b} \frac{b}{b-i+1} = b \sum_{i=1}^{b} \frac{1}{i} = b(\ln b + O(1))$

所以答案为 n(lnn+O(1))

- e. 平均查找时间是 n/2,最坏查找时间是 n
- f. 最坏运行时间是 n-k+1.平均运行时间是 n/(k+1)
- g. 都是 n
- h. 跟 DETERMINISTIC-SEARCH 是一样的,这时候的期望就是平均.
- i. 自然是 DETERMINISTIC-SEARCH