## 1. Associative Array

09A1

- a) 试分别在Java、Python、Perl、Ruby等语言中运行本节所给的示例代码,并理解Associative Array的功能及用法。
- b) 你还知道哪些编程语言支持Associative Array?
- c) 如果这些语言同时还提供支持二分查找的常规有序向量,试就二者的查找**速度**做一实测对比。

## 2. Map vs. Dictionary

09A1

就ADT接口的形式而言,Map与Dictionary没有区别,但在是否允许不同词条的key**重复**方面,二者却截然不同。在我们的讲义及多数文献中前者禁止,而后者则允许。有趣而又令我们困扰的是,在个别文献中,二者的定义有可能会**颠倒**过来。你是否读到过这类文献?

# 3. Call-By-Object

09A2

除了讲义所举的实例,日常生活中还有哪些场合采用了Call-By-Object的方式?

### 4. Perfect Hashing

09A3

试查阅相关资料, 自学**完美散列**的构造方法。

# 5. Collision Probability

09A3

- a) 试收集一组常用的**英文**词汇,针对典型的散列算法,统计其中彼此冲突的词汇。
- b) 改成**中文**词汇,冲突的情况有何变化?

#### 6. Birthday Paradox

09A3

- a) 将N个随机的词条存入长度为M的散列表,至多出现×组冲突的概率p(x)是多少? 试从数学上就此做一估算。
- b) 你的估算是否与课上所建议的策略一致:**完全**杜绝冲突并不现实,我们必须乐于容忍**些许**的冲突?

7. Prime M 09B1

讲义指出,之所以需要将散列表长度M取作**素数**,乃是因为实际应用中的数据**远非**随机。

- a) 试分别选择素数、合数表长,用来自**伪随机数发生器**的数据集做一测试,对冲突情况做一统计;
- b) 改用来自**真实应用**的数据集,同样完成实测统计,并与上述结果做一对比。

#### 8. Adversary

09B1

本节从**对抗攻击**的角度,指出了**除余法**的两个**弱点**,并进而针对性地改进为**MAD法**。 你还见过哪些算法,也可以采用这种方法来做分析?

#### 9. Distributed Hash Table

09B1

尽管在一般情况下,散列函数应该使原本临近的词条在散列表中尽可能**散开**,但在分布式散列表(DHT)之类的特殊场合,我们却可能需要反其道而行之,需要邻近的词条保持一定的空间**临近性**(Localoty)。试查阅相关资料,了解背后的原因。

# 10. shuffle With rand()

09B2

尽管从理论上看, shuffle()算法通过对rand()的n次调用,可以得到n个元素的一个理想随机的序列,但实际上该算法可能产生的序列**远远少于**n!种。

- a) 试对这一现象做出解释。
- b) 你能想到什么弥补的办法?

11. hashCode() 09B3

课上指出,实际应用中的串对象**远非**随机,比如每个字符往往按各自的**频度**出现,因此如果只是对各字符做简单的累加,将会引发大量的冲突。

- a) 试通过实测,验证上述判断。具体地,你可以从任一特定应用中收集一组真实的字符串,并通过简单累加得出它们的hashCode,然后对串长与hashCode的相关性做一**回归分析**。
- b) 继续实验,改用多项式法来计算hashCode后,这个相关性会有什么变化?

# 12. Open Hashing By Separate Chaining

09C1

课上指出,采用基于**独立链**的开放散列策略,每一组同义词尽管**逻辑**上都会排成一个List,但它们之间的**物理**存储位置往往相距很远,即便逻辑上紧邻的同义词也是如此。试通过实验来验证这些结论。

### 13. Close Hashing By Linear Probing

09C2

课上指出,采用基于线性试探的封闭散列策略,在发生冲突时即便需要多次试探,也会因为试探的位置在**物理上**是连续的,使得系统的**缓存机制**得以充分发挥,由此所得收益之大,完全足以抵消多次试探的不足。 试通过实验来验证这些结论。

14. Lazy Remove

09C3

采用封闭散列策略时,散列表中的每个词条除了记录本身的信息,还会同时成为若干条试探链上**不可或缺**的一环。懒惰删除法尽管巧妙地回避了**修复**试探链的复杂操作,但随着懒惰删除标志位的增加,毕竟后续的查找将会因此付出**更多**时间。这种额外的时间成本会持续增加,直到下一次重散列。

除了懒惰删除,你能否构想出其它办法,在摘除一个词条之后,相对简便地修复其所属的所有试探链?

## 15. Rehashing To 4N ~ 2M

09C4

封闭散列策略中,当装填因子超过预设的**上限**,便会做**重散列**。在示例代码中该上限取作50%,新的表长则取作4\*N而不是2\*M。如果取作2\*M,会有什么不同?有何不妥?

### 16. Rehashing By put()

09C4

示例代码中实现的**重散列**算法,通过一趟遍历,借助put()接口将所有词条**逐一**地转移到新表。是否可以 改用memcpy()之类的方式,**整体**地完成搬迁?

17.  $\lceil \mathcal{M}/2 \rceil$  09C5

讲义中证明了,在采用**平方试探**策略的散列表中,每条试探链的前 $|\mathcal{M}/2|$ 个位置都必然互异。

- a) 试确认,如果再考查**更长**的区间,试探位置之间将会出现冲突;
- b) 关于这些冲突, 你能发现什么规律?

## 18. Two-Square Theorem

09C6

从字面来看,Fermat双平方定理只是给出了 $\mathcal{M}=4k+1$ 型素数表长可能出现的**一种**冲突,即:

存在 $0 < a < b \le (M-1)/2$ ,使得 $\mathcal{M} = a^2 + b^2$ 

然而实际上,我们还需留意**更多**可能的冲突,比如:

是否存在 $0 < c < d \le (M-1)/2$ , 使得 $\mathcal{M} \mid c^2 + d^2$ ?

- a) 试证明: 若素数 $\mathcal{M} = 2m + 1 = a^2 + b^2$ , 则对任何 $0 < c \le m$ , 都存在 $0 < d \le m$ , 使得 $\mathcal{M} \mid c^2 + d^2$ ;
- b) 试证明: M = 4k + 3型素数不可能是两个数的平方和。

### 19. Stability Of Bucketsort

09D1

课上指出,桶排序算法可处理**重复**元素,并给出**稳定**的输出。那么具体地,Distribution与Collection这两个阶段应分别选择何种**操作次序**和**方向**,以通过相互的配合来保证**稳定性**?

20. Minimum Gap 09D2

本节借助**分桶**的技巧,给出了一个MaxGap的**线性**算法。对称地,我们也可以考查MinGap问题:

任给一组实数, 找出它们之间的最小差

那么,MinGap是否也**存在**线性算法?试**给出**这样的一个算法,或者**证明**不可能有。

21. Radixsort 09E1

- a) 本节给出了基数排序的一种具体实现,试阅读对应的**示例代码**,理解其原理与技巧;
- b) 某趟分拣之后若前缀、后缀没有变化,是否可以**随即终止**算法?
- c) 什么情况下可以省略针对后续各位的分拣,提前终止算法?
- d) 试确认,当前的版本在分拣过程中需反复调用remove()、insert()来**移动**节点,效率不高;
- e) 试为List增加一个move(p,t)接口,**更高效地**将p直接移至t之前。

# 22. Integer Sorter

09E2

本节给出的整数排序算法,首先要对每个整数做**进制转换**,为此需要花费 $\mathcal{O}(d \cdot n)$ 时间。

- a) 如果省略这一步,直接将每个数视作为**二进制**的(它们在计算机中本来就如此),然后调用09E1节示例代码中所实现的基数排序算法,总体的时间**成本**将有什么变化?
- b) 在目前通用的系统架构中,新方法相对于原方法的**利弊**如何?

# 23. Countingsort

09F

本节介绍的Countingsort算法,思路与Bucketsort本质上是相同的:

前者为每一组雷同元素预留的一个区段,等价于后者使用的一个桶

- a) 首先通过一趟扫描统计出个区段的长短,为后续的计算提供了什么便利?
- b) 试对照讲义中实例,编码实现该算法;

讲义的实例中,第二趟扫描是**自后向前**进行的,各区段也是**自后向前**填充的。实际上,这两个次序也可时 改成**从前向后**的。

- c) 为此, 算法还需要做哪些调整?
- d) 调整后,时间复杂度能否保持不变?
- e) 试按新的思路编码实现该算法。

## 24. Geometric Distribution

09G1

## 25. Horizontal Hops

09G2

本节的**重点**在于证明:Skiplist::search()的过程中,沿每一层**横向**列表都只会**期望**地跳转 $\mathcal{O}(1)$ 步。为得出这一结论,**关键**在于这样一个事实:每一步水平跳转的**目的地**,都是某座塔的**顶部**。

- a) 试证明这一事实;
- b) 基于该事实进一步证明:沿任一横向列表跳转的步数,亦符合**几何分布**。

26. Failed Trials 09G2

Skiplist::search()沿着每一层**横向**列表的跳转,最终都会以一次**失败**的尝试(含对**哨兵**+∞的尝试)而结束。在该算法的时间复杂度中,为何"没有"体现这部分时间消耗?

27. Sentinels 09G3

在Skiplist的示例代码中,每层横向列表都配置了一对**哨兵**  $(-\infty 1+\infty)$ 。

得益于这些哨兵,算法的实现在哪些方面变得更加简捷了?