22级DS第三次作业

 $Author: \mathcal{R}ed$

有任何问题请与 ProjektRed@buaa.edu.cn 联系

选择

- 1. 单项链表,仅需修改前驱节点的后继与新节点的后继。为循环链表,故不需要考虑尾节点特殊性。
- 2. 循环链表中链尾节点的后继为头节点; p 指针指向链尾节点, 即其为链尾节点的指针。
- 3. 有序性指元素顺序不同即为不同对象,而不是指元素有序。
- 4. 外层循环执行次数满足 $2^{cnt_k-1} \leq n < 2^{cnt_k}$,即 $\log_2 n < cnt_k \leq \log_2 n + 1$,内层满足 $cnt_j 1 \leq n < cnt_j$,即 $n < cnt_j \leq n + 1$,故为 $cnt_k \times cnt_j = O(n\log_2 n)$ 。(也就是 count 的大小)
- 5. 淑芬题

6.
$$\frac{1+2+\cdots+n}{n} = \frac{n+1}{2}$$
.

- 7. 全选上就完事了。
- 8. 需要从头节点找到第i个节点,i的范围为[1, n],故为O(n)。
- 9. 顺序存储不便于进行插入与删除。
- 10. 常在尾节点插入与删除,则保存尾指针最快。

填空

依然不知道写什么。

- 2. 与上面那题类似,执行 $\lceil \log_2 \frac{n}{2} \rceil = O(\log_2 n)$ 次。
- 3. 每次循环执行一次 # 语句, i+j 在每次循环中都加且仅加一。
- 4. 最后一个空为判断哪一个链表还有剩余元素,并将其接在当前链表的最后。
- 5. 第 i 个和之后的都要动。
- 6. 只考虑插入和删除的时间。
- 7. 首地址为第 1 个元素的地址(虽然其下标为 0)。
- 8. 记得写分号。
- 9. 尾节点为0次,头节点为n-1次。

随便来点易错:

- 补全程序题记得写;
- 甚至想不出第二个

复杂度相关

f(n) = O(g(n)), 当且仅当 $\exists c, n_0$, 使得 $\forall n \geq n_0, 0 \leq f(n) \leq c \cdot g(n)$ 。

只要计算程序的基本语句的执行次数,然后利用数分知识计算即可。一般可以将每层循环的次数乘起来得到,若存在多层循环间的关联,可以使用求和函数等方式(高中数列知识x)。如果想不清楚,可以在代码中加入 count 变量用于计算执行次数,然后观察其与 n 等自变量的关系。