2021 秋哈工大算法设计与分析期末考试题(回忆版)

编者注: 自 2020 年秋起,本部算法设计与分析不再作为考试课,因而对应的试 卷难度有所下降。本回忆试题仅供参考!本回忆试题仅供参考!

欢迎转载。当然,若能保留文档中出现的网名,就更好了。

一、判断题

 $TF 1.n^{\frac{1}{5}} = O(\log n)$

TF2.获取一个序列中第k小的元素,有算法可以在O(n)内实现

TF3.设(u,v)是G中权值最小的边,则必有一棵最小生成树包含边(u,v)

TF4.LCS 算法的时间复杂度为 O(m+n), 其中 m,n 分别为字符串的长度

TF5.背包问题不能用贪心算法求解

TF 6.A*算法,基于 Best-First,如果已经得到了一个解,得到的解就是最优解 TF 7.如果 G是一个二部图,则 G中最大匹配的大小等于 G的最小顶点覆盖的大小

TF8. 完美匹配是最大匹配, 反之亦然

【还有2个题目,忆不起来了】

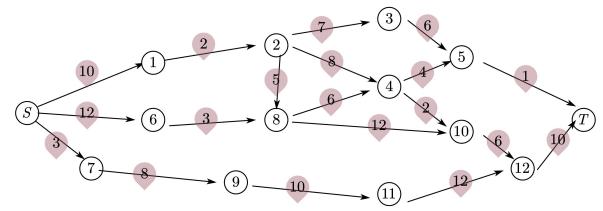
- 二、简答题
- 1. 证明 $\log(n!) = O(n \log n)$

2.
$$T(n) = 9T\left(\frac{n}{3}\right) + n, T(1) = 1$$
, $\Re T(n)$

3. $T(n) = n + 3T\left(\frac{n}{4}\right)$, 使用迭代法求 T(n)

4. 简述 Best-First 树搜索策略并给出伪代码

三、 求出下列图的最大流,给出计算过程



四、 定义一种动态表:每当元素的个数达到 i^2 时,表扩张为 $(i+1)^2$ 个单位大小。例如当前已经有 4 个元素,此时如果再插入一个元素,表的大小应该扩张为 9。试计算 n 次插入操作的**平摊代价**。

五、 给出一个连通的无向图 G, G 中边的权仅在 1, 2, 3 中随机取值。试设计一个贪心算法,使得在线性时间内可以生成最小生成树。给出伪代码并分析时间复杂度。

六、 n 个不同的整数(正负都有可能)组成数组 A,并且已经排好序。试设计一个时间复杂度为 $O(\lg n)$ 的分治算法,判断 A 中是否有 A[i]=i 这种情况的出现。给出伪代码并分析时间复杂度。

七、 n 个正整数集合 $S = \{a_1, \dots, a_n\}$ 和正整数 t,试给出一个算法,可以判断是 否有一个 S 的子集合,元素的和为 t。给出递推方程、伪代码并分析时间复 杂度。

惟愿时光清浅 将你温柔以待