算法课第二次书面作业

作业得分(打印时请保留此项):

	题目1	题目2	题目3	题目4	题目5	总分
分数						
阅卷人						

注意事项:

- 1. 算法课作业均采用 A4 纸打印, 左上角装订;
- 2. 不需要复制题目内容,直接在每一题的标题下填写解题过程即可;
- 3. 对于复杂公式或图形,可以留空白后手写完成,文字部分应该打印;
- 4. 注意填写页眉中的姓名、学号;
- 5. 打印时请保留第一页上方的"作业得分"表格。

题目 1:

击中集是 NP 的:给定一个问题实例,和一个集合H,可以简单使用遍历方法在多项式时间内验证是否满足验证集条件。

将定点覆盖问题规约到击中集问题。定义一个图G = (V, E)和一个数字k。在集合A中的每个元素对应于图V中的一个顶点,而对于图中的每一条边 $e_i = (u_i, v_i) \in E$,定义一个集合 $B_i = \{u_i, v_i\}$ 。这样构造了一个击中集问题的实例。如果有一个大小最大为k的击中集,当且仅当在图中有一个最大为k的点覆盖。

题目 2:

交集推理是 NP 的:给定一个问题实例,和集合X,可以在多项式时间内检查与每一个 A_i 的 交集的大小。

将三维匹配问题规约到交集推理问题。给出一个三维匹配问题,有大小为n的集合X,Y,Z,以及有m个三元组的集合T。定义一个交集推理问题实例,对于每个元素 $j \in X \cup Y \cup Z$,构造一个集合 A_j ,包含所有带有j的三元组。考虑有没有一个子集X,对于所有的 A_j ,交集的大小都为 1。如果存在这样的交集推理,那么就相当于每一个j都被用到恰好一次,即一个完美三维匹配。

题目 3:

FCC 是 NP 的: 提供一个配置,可以在多项式时间内判断这个配置是否是完全相容的。

把 3SAT 问题规约到 FCC 问题。对于 3SAT 问题当中的每个子句,构造一个带有三个元素的选项集合 A_i ,如果两个元素分别代表一个变量以及该变量的否定,那么将其视作一对不相容的选项。只要找到一个完全相容的配置,就解决了原始的 3SAT 问题。

题目 4:

数字划分是 NP 的:给定一种划分,可以在多项式时间内判断求和是否相等。

将子集和问题规约到数字划分问题。定义一个子集和问题实例,有数字 w_1 ,…, w_n ,以及目标和W。现在考虑其总和为 $T = \sum_{i=1}^n w_i$,加入两个数字 $w_{n+1} = W + 1$, $w_{n+2} = T + 1 - W$ 。在当前n+2个数字的集合上考虑数字划分问题,首先 $w_{n+1} + w_{n+2} = T + 2 > T + 1$,所以不能被划分在一起。如果有一个数字划分问题的解,那么包含有 w_{n+2} 的集合,在去除 w_{n+2} 之后,剩下的就是子集和问题的解。

题目 5:

支配集是 NP 的:给定网络G和k个数据库副本的位置,可以在多项式时间内检验是否所有的剩余节点都直接和数据库副本节点相连接。

将定点覆盖问题规约到支配集问题。定义一个没有孤立顶点G=(V,E)和一个数字k,现在将每个边 e_{ij} 定义成为一个与边上两个顶点连接的顶点 v_{ij} ,有 (v_i,v_{ij}) , (v_{ij},v_j) ,得到的新图计作G'。现在如果在图G'上有大小为k的支配集S',如果S'中的元素非原始顶点,那么可选择任意一连接顶点,如果为原始顶点,那么选择原始顶点,这样可以构造一个大小同样为k的集合S,为原图G上的顶点覆盖。如果有r个孤立顶点,那么这r个顶点都被选为数据库副本。大小为k的顶点覆盖问题和大小为k+r的支配集问题是等价的,规约可以在多项式时间内完成。