

# 《集合论与图论》课堂练习 1

(2019 年 10 月 29 日 13:30-15:10 复旦大学计算机科学技术学院 2019 级)

学号 \_\_\_\_\_ 姓名 \_\_\_\_\_ 成绩 \_\_\_\_\_

## 一、 填空题 (30 分, 每格 3 分)

1. 令  $X=\{x_1, x_2, \dots, x_m\}$ ,  $Y=\{y_1, y_2, \dots, y_n\}$ , 则有 \_\_\_\_\_ 个不同的由  $X$  到  $Y$  的关系, 有 \_\_\_\_\_ 个不同的由  $X$  到  $Y$  的函数。

2. 设  $R$  是  $A$  上的二元关系,  $R$  的自反 (对称, 传递) 闭包, 记为  $R^*$ , 满足下列 3 个条件:

- (1) \_\_\_\_\_;
- (2) \_\_\_\_\_;
- (3) \_\_\_\_\_。

3. 集合  $A$  的递归 (归纳) 定义由三部分组成:

- (1) \_\_\_\_\_;
- (2) \_\_\_\_\_;
- (3) \_\_\_\_\_。

4. 设  $R=\{(x, y) \mid x, y \in N \text{ 并且 } x+3y=12\}$ , 求  $R^2=$  \_\_\_\_\_。

5. 设  $f_1$  是从  $A$  到  $B$  的函数,  $f_2$  是从  $B$  到  $C$  的函数, 则从  $A$  到  $C$  的  $f_1$  和  $f_2$  的复合函数定义为 \_\_\_\_\_。

## 二、是非判断题 (18 分, 每题 6 分, 其中判断 3 分, 论述 3 分)

1.  $A \cup (B \oplus C) = (A \cup B) \oplus (A \cup C)$   
(X)

2.  $(A \oplus B) \times C = (A \times C) \oplus (B \times C)$   
(√)

$$[(A-B) \cup (B-A)] \times C$$

$$[(A \times C) - (B \times C)] \cup [(B \times C) - (A \times C)]$$

3. 设  $A$  是一个集合,  $R$  是  $A$  的幂集  $P(A)$  上的二元关系, 对所有  $S, T \in P(A)$ ,  $(S, T) \in P(A)$  当且仅当  $|S| \leq |T|$ , 则  $R$  是偏序关系。  
( )

### 三、综合题 (52 分)

1. 若一个数能表示成某个整数的平方的形式, 则称这个数为完全平方数。完全立方数是指当一个整数如果是另一个整数的完全立方, 那么就称这个数为完全立方数。在 1 到 1000000 之间 (包括 1 和 1000000 在内), 有多少个整数既不是完全平方数, 也不是完全立方数? (8 分)

2. 设函数  $f: A \rightarrow B$ , 并定义  $g: B \rightarrow P(A)$ , 对于  $b \in B$ ,  $g(b) = \{x \mid x \in A, f(x) = b\}$ 。  
(1) 证明: 如果  $f$  是  $A$  到  $B$  的满射, 则  $g$  是内射的;  
(2) (1) 的逆命题成立吗?  
(12 分, (1), 8 分; (2), 4 分)

3. 已知集合  $A$  和  $B$ , 其中  $A \neq \emptyset$ ,  $(B, \leq)$  是偏序集。定义从  $A$  到  $B$  的所有函数的集合  $B^A$  上的二元关系  $R$  如下:  $(f, g) \in R \Leftrightarrow f(x) \leq g(x), \forall x \in A$ 。

- 1) 证明  $R$  为  $B^A$  上的偏序。  
2) 给出  $(B^A, R)$  存在最大元的充要条件是  $(B, \leq)$  中有最大元, 并写出  $(B^A, R)$  中最大元的形式。  
(共 20 分, 每小题 10 分)

4. 某一个市镇只有一家旅馆：希尔伯特旅馆，这个旅馆与通常旅馆没有不同，只是房间数不是有限而是无穷多间，房间号码为  $1, 2, 3, 4, \dots$ 。这个旅馆的房间可排成一列的无穷集合  $\{1, 2, 3, 4, \dots\}$ ，称为可列集。

有一天，所有房间都住满了。后来来了一位客人，坚持要住房间。旅馆老板于是引用“旅馆公理”说：“满了就是满了，非常对不起！”。正好这时候，聪明的旅馆老板的女儿来了，她看见客人和她爸爸都很着急，就说：“这好办，请每位顾客都搬一下，从这间房搬到下一间”。于是 1 号房间的客人搬到 2 号房间，2 号房间的客人搬到 3 号房间……依此类推。最后 1 号房间空出来，请这位迟到的客人住下了。

第二天，希尔伯特旅馆又来了一个庞大的代表团要求住旅馆，他们声称有可数无穷多位代表一定要住，这又把旅馆经理难住了。老板的女儿再一次来解围，她说：“您让 1 号房间客人搬到 2 号，2 号房间客人搬到 4 号……， $k$  号房间客人搬到  $2k$  号，这样，1 号，3 号，5 号，……房间就都空出来了，代表团的代表都能住下了。”

第三天，这个代表团每位代表又出新花招，他们想每个人占可数无穷多间房来安排他们的亲戚朋友，这回不仅把老板难住了，连老板的女儿也被难住了。

(1) 现在您担任希尔伯特旅馆的客房经理，您准备采取什么方法解决当前的住宿问题？

(2) 后来老板的女儿进了大学数学系。有一天，康托尔教授来上课，他问老板的女儿：“要是区间  $[0, 1]$  上每一点都占一个房间，是不是还能安排？”也请您回答康托尔教授的这一问题，并论证。

(12 分，两小题各 6 分)

## 《集合论与图论》课堂练习 2

(2020 年 11 月 9 日 13:30-15:10 复旦大学计算机学院)

学号\_\_\_\_\_姓名\_\_\_\_\_成绩\_\_\_\_\_

注意：有关计数的答案可用  $P(n,k)$ ,  $C(n,r)$ ,  $n^k$ ,  $k!$ , 及数字等表示

### 一、填空题 (40 分, 每个填空格 5 分)

1. 多重集  $S=\{3 \cdot a, 2 \cdot b, 4 \cdot c\}$ , 则  $S$  的 8-排列数是\_\_\_\_\_。
2. 5 对夫妻出席一宴会, 围一圆桌坐下。有\_\_\_\_\_种不同的方案。若要求夫妻相邻, 有\_\_\_\_\_种不同的方案。
3. 从 1 到 300 间任取 3 个不同的数, 使得这 3 个数的和正好被 3 除尽, 有\_\_\_\_\_种方案。
4.  $(x+y+z)^{10}$  有\_\_\_\_\_项。
5. 排列字母 ILLINOIS 可以得到\_\_\_\_\_个不同的字符串; 如果要求某个 I 排在某个 L 之前, 可以得到\_\_\_\_\_个不同的字符串。
6. 整除 510510 的正奇数有\_\_\_\_\_个。

### 二、综合题 (60 分, $5 \times 12$ 分=60 分)

1. 给出  $n$  个正整数  $a_1, a_2, \dots, a_n$ , 这些数可以相同。在这些数中必然存在连续的

一段  $a_i \dots a_r$ , 使得  $\sum_{i=1}^r a_i$  可以被  $n$  整除。

2.  $n$  个元素依次标号  $1, 2, \dots, n$ , 求每个元素都不在自己原来位置的排列数。

3. 从 20 人中募集 15 美元；其中，前 19 人中每人可以捐 1 美元，或者不捐；第 20 个人或者捐 1 美元，或者捐 5 美元，或者不捐。实现这一募捐的方法数是多少？

5. 求有偶数个 0 和奇数个 1 的第  $n$  位四进制序列（其数字为 0, 1, 2, 3）的个数。

4. 求解递推关系  $a_n = 2a_{n-1} + 3a_{n-2}, n \geq 3$ ，且  $a_0 = a_1 = 1$  的  $a_n$  的公式。

《集合论与图论》课堂练习 3

(2020 年 12 月 21 日 13:10-15:10 复旦大学计算机学院 2019 级)

学号 \_\_\_\_\_ 姓名 \_\_\_\_\_

一、判断下列命题是否正确，并说明理由。(括号内写“是”或“否”)(32 分，每题 8 分，是非判断 4 分，证明或反例 4 分)

1 如果在一个地图上任何两个地区都相邻，问在该地图上最多有 4 个地区。  
( )

2 若  $G$  是简单连通图，边数为  $e$ ，结点数  $n$ 。若  $e \geq n$ ，则  $G$  至少有 3 棵生成树。  
( )

3 一个有向图  $G$  中仅有一个顶点的入度为 0，其余顶点的入度均为 1，则  $G$  是有根树。  
( )

4 设  $C$  是简单连通图  $G$  的回路，若删去  $C$  中任一边后所得到的路  $C'$  为  $G$  中的最长路，则  $C$  是图  $G$  的哈密顿回路。  
( )

二、综合题 (68 分, 前 4 题, 每题 12 分; 第 5 题, 20 分)

1. 生成一个带权连通图的最小生成树的 prim 算法如下:

假设  $G(V, E)$  是带权连通图,  $TE$  是  $G$  上最小生成树中边的集合.

设  $U = \{u_0\}$  ( $u_0 \in V$ ),  $TE = \{\}$ ;

重复执行下述操作:

在所有  $u \in U, v \in V - U$  的边  $\{u, v\} \in E$  中找一条权值最小的边  $\{u_0, v_0\}$  并入集合  $TE$ , 同时  $v_0$  并入  $U$ , 直至  $U = V$  为止.

此时  $TE$  中必有  $n-1$  条边, 则  $T(V, TE)$  为  $G$  的最小生成树.

请证明 prim 算法的正确性.

2. 平面上有  $n$  ( $n \geq 2$ ) 个圆, 任何两个圆都相交但无 3 个圆共点, 问这  $n$  个圆把平面划分成多少个不连通的区域? 给出递推式.

3. 如果图  $G$  是  $k$  色的, 则  $G$  中至少有  $k(k-1)/2$  条边.

4. 三对夫妇到达一条河流的岸边, 对于每个妻子, 当她的丈夫与其他人的妻子在一起而她不在场时, 她就无法忍受. 只用一条只能运载两个人的船, 如何能使三对夫妇到达河的另一边, 且没有一个丈夫在他妻子不在场时与他的妻子之外的女人相处? 使用图论模型解答.

5.  $k$  ( $k \geq 2$ ) 叉哈夫曼树是一棵正则  $k$  叉树, 每个节点要么是叶子节点, 要么它有  $k$  个子节点, 并且树的权最小. 设给出  $m$  个节点, 其权值为  $w_1, w_2, \dots, w_m$ . 构造以此  $m$  个节点为叶节点的  $k$  叉哈夫曼树, 给出的  $m$  个节点构成  $m$  棵  $k$  叉树的集合  $F = \{T_1, T_2, \dots, T_m\}$ . 其中, 每棵  $k$  叉树  $T_i$  中只有一个权值为  $w_i$  的根节点, 子树为空,  $1 \leq i \leq m$ . 如果  $(m-1) \% (k-1) \neq 0$ , 就要在集合  $F$  中增加  $k-1-(m-1) \% (k-1)$  个权值为 0 的“虚叶节点”. 然后, 重复做以下两步:

- (1) 在  $F$  中选取根节点权值最小的  $k$  棵  $k$  叉树作为子树, 构造一棵新的  $k$  叉树, 并且重新构造新的  $k$  叉树的根节点的权值为其子树根节点的权值之和;
- (2) 在  $F$  中删除选取的这  $k$  棵  $k$  叉树, 同时将新得到的  $k$  叉树加入  $F$  中;

重复(1)、(2), 直到在  $F$  中只含有一棵  $k$  叉树为止. 这棵  $k$  叉树便是  $k$  叉哈夫曼树.

【1】 证明: 如果  $(m-1) \% (k-1) \neq 0$ , 就要在集合  $F$  中增加  $k-1-(m-1) \% (k-1)$  个权值为 0 的“虚叶节点”.

【2】 在【1】的基础上, 证明产生  $k$  ( $k \geq 2$ ) 叉哈夫曼树的算法的正确性.



4. 三对夫妇到达一条河流的岸边, 对于每个妻子, 当她的丈夫与其他人的妻子在一起而她不在场时, 她就无法忍受。只用一条只能运载两个人的船, 如何能使三对夫妇到达河的另一边, 且没有一个丈夫在他妻子不在场时与他的妻子之外的女人相处? 使用图论模型解答。

5.  $k$  ( $k \geq 2$ ) 叉哈夫曼树是一棵正则  $k$  叉树, 每个节点要么是叶子节点, 要么它有  $k$  个子节点, 并且树的权最小。设给出  $m$  个节点, 其权值为  $w_1, w_2, \dots, w_m$ 。构造以此  $m$  个节点为叶节点的  $k$  叉哈夫曼树, 给出的  $m$  个节点构成  $m$  棵  $k$  叉树的集合  $F = \{T_1, T_2, \dots, T_m\}$ 。其中, 每棵  $k$  叉树  $T_i$  中只有一个权值为  $w_i$  的根节点, 子树为空,  $1 \leq i \leq m$ 。如果  $(m-1) \% (k-1) \neq 0$ , 就要在集合  $F$  中增加  $k-1-(m-1) \% (k-1)$  个权值为 0 的“虚叶节点”。然后, 重复做以下两步:

(1) 在  $F$  中选取根节点权值最小的  $k$  棵  $k$  叉树作为子树, 构造一棵新的  $k$  叉树, 并且置新的  $k$  叉树的根节点的权值为其子树根节点的权值之和;

(2) 在  $F$  中删除选取的这  $k$  棵  $k$  叉树, 同时将新得到的  $k$  叉树加入  $F$  中;

重复(1)、(2), 直到在  $F$  中只含有一棵  $k$  叉树为止。这棵  $k$  叉树便是  $k$  叉哈夫曼树。

【1】 证明: 如果  $(m-1) \% (k-1) \neq 0$ , 就要在集合  $F$  中增加  $k-1-(m-1) \% (k-1)$  个权值为 0 的“虚叶节点”。

【2】 在【1】的基础上, 证明产生  $k$  ( $k \geq 2$ ) 叉哈夫曼树的算法的正确性。