# Ass2 部分题目问题总结

Q1: 主要问题出现在第一问,空集属于有限集,当 $A = B = \phi$ 时, $B \subset A$ 

Q2:

- 1. 韦恩图可以用来辅助说明, 但不宜作为证明的主体。
- 2. 计算证明需要将两边都展开到一样,或者由左推到右,而不能简单表述右边也一样

Q4:

- 1. 证明要从两个方向证明, if和only if, 缺一不可。
- 2. 在引入题中没有的字母之前需要说明
- 3. A的幂集P(A),其中A需要是集合。

Q6Q7: 错误点均在扣分细则中写出, 暂无需要总结的

Q5Q8:本次作业部分同学仍然存在表述不清晰的情况。部分同学惜字如金不愿意把语句写清楚,格式上不够规范;另外有同学在拼写和语法上还存在误用情形,写作业时请仔细检查;还有同学使用例子(或者画图像)来尝试证明(不是举反例),这种情况是无法涵盖一般情形的。

请注意:证明函数的性质一定是**使用**定义(或者判定定理),也就是说要通过计算/推理得到结论。单纯把定义的原句摆出来是无效的。

这两题的重灾区是**Q5** (b/e)和**Q8** (a)。很多同学对于函数相关的定义仍不够熟悉,因而证明过程/举例存在漏洞。一个常见的问题是不清楚复合函数的条件以及复合后的定义域/值域。例如

 $f(x) = \log_2 x, g(x) = x^3$ ,两个函数能复合的条件是g的定义域为 $\mathbb{R}^+$ (此时g的值域为 $\mathbb{R}^+$ ,是f的定义域的子集)还有同学使用了反函数的符号,注意函数存在反函数当且仅当该函数为双射。

Q10:构造的AB两个集合要为uncountable集;部分同学在构造的过程中A=RU{1},B=R,A-B={1},构造有误。

Q13:

注:本题已调分,得分不直接反应答题情况。调分前平均分估计为1.7分,现在基本写了字底分就是2分。如果你的实际分数低于4分,说明证明过程基本错误;如果实际分数低于3分,则说明思路也完全错误。

#### 使用偏导

一些同学的证明思路是,通过说明 $\partial f/\partial m$ 和 $\partial f/\partial n$ 大于零来说明单射。单射要求对于任意f,要求m和n都唯一。注意,这里不是所有偏导都大于0的函数都是满足条件的(而且几乎都不满足,为什么?)。最简单的例子: g(m,n)=m+n,这个函数怎么求导都满足偏导大于0,但明显不是单射,例如1+2=2+1。

#### 画图显然法

很多同学直接把满足条件的m,n—列,然后直接发现,这不是有规律吗,那我不是把表一画直接说明一下就算证明了,美滋滋~

你规律都找出来了倒是证明啊(恼)。找规律可以用来寻找证明方向(参考数学归纳法),但不能作为任何证明过程。数学上有很多看起来"像"的结论,但一找到反例整个就会被推翻。仅凭观察得出的结论只能作为猜想。

可能有同学就要问了,我用的证明方式和证明有理数可列是一样的啊,为什么它就算对呢?主要区别就在于,有理数的证明的表是构造出来的,证明有理数可列的过程是逻辑完备的,你可以清晰的列出它证明的思路:有理数一定能表示成m/n(公理)→一定能构造出f(m,n)=m/n绘制在二维图表中→二维图表一定能按指定规则串成一列→有理数可列。而本题中画出这样的图表仅仅能说明f(m,n)可列,但这个列内加一的递增关系却是靠"显然"观察出来的,怎么能算做证明呢?

这里最简单的方式就是把找到的规律用公式表达并证明出来。非常简单,只要证明对于任意x,y>0, f(1,x+1)-f(x,1)=1以及f(x+1,y)-f(x,y+1)=1即可。因为有f(1,1)=1,所以用数学归纳法自然能够证明结论,而只画图是绝对的错误写法。**证明过程从来不拘泥于形式,唯一需要确保正确的只有逻辑的通畅可推。** 

本题本身有很多其他证明方法,逻辑正确的都算正确了,包括但不限于标答、暴力解方程讨论范围、放缩法、分类讨论m+n的值等证明。这里也给同学们一个建议,学习证明过程时不要只把过程记下来,光记是没用的,要时刻问自已,每一步的证明是怎么来的?能从上一步推到这里吗?为什么能想到这种思路?这些东西不是背就能解决的,而是需要大量时间的思考。高中时题目都有套路,直接跟着模板套公式总能拿分。但现实中的问题根本没有那么多所谓的模板。离散数学前半学期花了很长时间都在讲逻辑,目的就是培养整体的思维能力,下次遇到不同的问题也能触类旁通。多理解,少识记,对我们理工科的学习都是有帮助的。

Q14:

#### 定义域值域问题

这题只需要找到两个单射即可。单射要求是:对于函数x→y的集合映射A→B,所有x对应的y在集合B里都唯一。但是我们讨论单射满射的前提都是它应该是一个函数。如果存在x对应的y不在B内,那它压根都不满足函数的定义了。所以一些同学g(x)=x/2是错的,因为x=0时,y=0,不在(0,1)内。

Q15:

#### 使用传递性

本题两种错误,一种直接用|A|=|B|=|C|,一种先|A|<=|B|<=|C|,再|A|>=|B|>=|C|,从而推出|A|=|C|。这些写法都利用了基数比较的传递性。但是基数本质并不是实数(比如无限大的集合),我们平时也不会有在两个无限大之间化等号的写法,所以不要以普通数字的比较来理解基数,传递性也是不显然的,是需要证明的。本题就是要证明传递性,上述证明方法有点用结果推原因的意思。所以直接使用我们学过的定理就好了,找出双射即可。

Q16: 部分同学x的取值范围不严谨,仅作提醒,这次不扣分。若是未写x取值范围的,皆扣分处理。

Q17: 对算法流程不清晰, 乘法次数算错。

1. 在 Q9 中,有同学使用如下方法求解:

令 
$$S_n = 1^2 + 2^2 + \dots + n^2$$
则  $S_n - S_{n-1} = n^2$ 
由于  $n^2 = \frac{2n^3 + 3n^2 + n}{6} - \frac{2(n-1)^3 + 3(n-1)^2 + (n-1)}{6}$ 
可令  $b_n = \frac{2n^3 + 3n^2 + n}{6}$ ,则有  $S_n - S_{n-1} = n^2 = b_n - b_{n-1}$ 

$$\therefore S_n = b_n = \frac{2n^3 + 3n^2 + n}{6} = \frac{n(n+1)(2n+1)}{6}$$

这个求解过程是**错误**的。因为根据  $S_n-S_{n-1}=b_n-b_{n-1}$  不能得到  $S_n\equiv b_n$ 。不妨进行如下分析:

- (i) 设原命题为: " $\forall n \in \mathbb{N}^+$ ,若  $S_n S_{n-1} = b_n b_{n-1}$ ,则  $S_n \equiv b_n$ "
- (ii) 移项,等价变形为: " $\forall n \in N^+$ ,若  $S_n b_n = S_{n-1} b_{n-1}$ ,则  $S_n b_n \equiv 0$ "
- (iii) 令  $F(n) = S_n b_n$ ,则原命题等价变形为: " $\forall n \in N^+$ ,若 F(n) = F(n-1),则  $F(n) \equiv 0$ "
- (*iv*) 容易得到,若  $\forall n \in N^+$  满足 F(n) = F(n-1),则  $F(1) = F(2) = \cdots = F(n-1) = F(n) = C$
- (v) 其中 C 为任意常数,可以不为 0,因此**原命题为假命题**。
- 2. 在 Q9 中,有同学尝试使用对等差数列  $\sum_{k=1}^{n} 2k = n(n+1)$ 进行积分的方式得出  $\sum_{k=1}^{n} k^2$ ,思路本身是可行的,但在求解过程中常出现过程错误。

例如:

$$\left(\sum_{k=1}^{n} k^{2}\right)' = \sum_{k=1}^{n} (k^{2})' = \sum_{k=1}^{n} 2k \ (错误之一: 未指出要针对哪个自变量进行求导)$$

或:

$$\sum_{k=1}^{n} k^2 = \sum_{k=1}^{n} \left( \int 2k dk - C \right) = \int \left( \sum_{k=1}^{n} 2k \right) dk - nC \left( \frac{\text{错误之}}{\text{+}} : \text{此处求和号与积分号不能随意互换} \right)$$

为便于学生对照,助教现提供相应求解方法,如有错误,欢迎指出:

设数列 1,2,3,...,n 的前 n 项和为  $a_n$ , 并设其通项为  $b_n = n$ 

设数列  $1^2, 2^2, 3^2, ..., n^2$  的前 n 项和为  $A_n$ ,并设其通项为  $B_n = n^2$ 

可得两数列间通项关系:  $\frac{dB_n}{dn} = 2b_n$ 

$$\therefore B_n = A_n - A_{n-1}, \qquad b_n = a_n - a_{n-1}$$

$$\therefore \frac{d(A_n - A_{n-1})}{dn} = 2(a_n - a_{n-1})$$

将公式变形,得: 
$$\frac{dA_n}{dn} - 2a_n = \frac{dA_{n-1}}{d(n-1)} - 2a_{n-1}$$
 令  $F(n) = \frac{dA_n}{dn} - 2a_n$ ,则有 $F(n) = F(n-1)$ ,即  $F(1) = F(2) = \cdots = F(n)$  不妨设  $F(n) \equiv C_1$ ,其中  $C_1$  为任意常数,则有  $\frac{dA_n}{dn} - 2a_n = C_1$  又有  $a_n = \frac{n(n+1)}{2}$ ,因此  $\frac{dA_n}{dn} - n(n+1) = C_1$  解微分方程得  $A_n = \frac{1}{3}n^3 + \frac{1}{2}n^2 + C_1 \cdot n + C_2$ ,其中  $C_1$  人2 均为任意常数 代入  $A_1 = 1, A_2 = 5$ ,求解得  $C_1 = \frac{1}{6}, C_2 = 0$  因此  $A_n = \frac{1}{3}n^3 + \frac{1}{2}n^2 + \frac{1}{6}n = \frac{n(n+1)(2n+1)}{6}$ 

### 011

在Q11(b)中,有同学使用如下结论:

$$\{(a,b)|a,b\in N\}\subset N$$

这是错误的,设集合  $A = \{(a,b)|a,b \in N\}$ ,可将 A 使用列举法表示为:

$$A = \{(0,0), (0,1), (1,1), (1,0), (0,2), ...\}$$
 (集合中元素为有序数对)

而自然数集 N 用列举法表示为:

$$N = \{0, 1, 2, 3, 4, 5, 6, 7, 8, 9, ...\}$$
 (集合中元素为数字)

两集合的元素种类都不同,更不能说两集合存在着子超集关系。

2. 在Q11(b)中,有同学使用如下说明方法:

设函数 
$$f: N \times N \rightarrow N$$
 有  $f(x, y) = x + y$ 

- :: 对所有满足  $x,y \in N$  的有序数对 (x,y),都有唯一的值  $f(x,y) = x + y \in N$  与之对应
- $∴ \{(a,b)|a,b \in N\}$  为可数集

此种说法不严谨,不妨对以上说法作分析如下:

选取有序数对 (3,6) 和 (1,8) ,可得 f(3,6) = f(1,8) = 9

- :: 在运算法则 f 下,两个不同的有序数对 (3,6), (1,8)都对应同一个自然数 9
- :: 在运算法则 f 下,值域中的自然数不能与定义域中的有序数对一一对应。

因此, 使用函数 f(x,y) = x + y 无法判断  $\{(a,b)|a,b \in N\}$  是否为可数集

3. 在Q11(c)中,最好在过程中加上实数集 R 为不可数集的证明,以保证答题的完整。但此次批改中,未写上此证明过程的也不扣分。

# Q12

1. 在 Q12 中,有同学使用如下等式:

## A and B are sets

$$A = (A - B) \cup B$$

这是错误的。不妨将上述等式右边化简:

设全集为U,则有

$$(A-B)\cup B$$

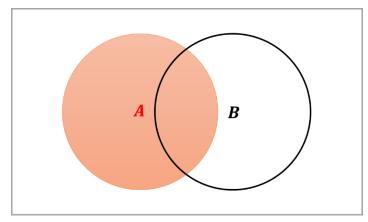
$$=(A\cap \bar{B})\cup B$$

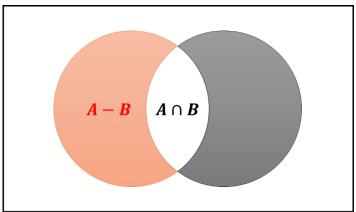
$$=(A\cup B)\cap (\bar{B}\cup B)$$

$$=(A\cup B)\cap U$$

$$=A\cup B\ (\neq A)$$

更直观地,绘制 Venn 图分析:





可从图中看出:

$$(i) \quad (A-B) \cup (A \cap B) = A$$

$$(ii) \qquad (A-B) \cup B = A \cup B$$