

Homework 2

孙锴

5110309061

1. 是的。

\therefore 存在 A 到 B 的满射

\therefore 存在 B 到 A 的单射

设 A 到 B 的一个单射为 f , B 到 A 的一个单射为 g

定义 $X^* = A - g(B - f(X))$, 设集合 $M = \{X \in 2^A | X^* \subseteq X\}$

断言 : 存在集合 A_1, A_2, B_1, B_2 , 满足 $A_1 \cup A_2 = A$, $B_1 \cup B_2 = B$,

$A_1 \cap A_2 = \emptyset$, $B_1 \cap B_2 = \emptyset$ 且 $f(A_1) = B_1$, $g(B_2) = A_2$ 。

令 $A_1 = \bigcap_{X \in M} X$, 则对于任意 $X \in M$, 都有 $A_1^* \subseteq X^* \subseteq X \in M$, 由 X

的任意性可见 $A_1^* \subseteq A_1$, 又由此可得 $A_1^{**} \subseteq A_1^*$, 从而有 $A_1^* \in M$, 从

而 $A_1 \subseteq A_1^*$, 于是得到 $A_1 = A_1^*$ 。所以令 $A_2 = A - A_1$, $B_1 = f(A_1)$,

$B_2 = B - B_1$, 则易见由此得到的 A_1, A_2, B_1, B_2 满足条件 , 所以断言

成立。

设映射 $h = (f|_{A_1}) \cup (g|_{B_1})^{-1}$, 则 h 是 A 到 B 的一个双射。

(请问 : 本题是否可以不用如上严格的证明 , 而做如下答案 : \because

$|A| \leq |B|$ 且 $|B| \leq |A| \therefore |A| = |B|$, \therefore 存在双射 ?)

2. 设三元组的每一维对应的集合分别为 A, B, C 其中 $A = \{a_0, a_1, a_2, \dots\}$,

$B = \{b_0, b_1, b_2, \dots\}$, $C = \{c_0, c_1, c_2, \dots\}$

则有如下算法 (伪代码描述) :

For $i:=0$ to ∞

For $j:=0$ to i

For $k:=0$ to $i-j$

List (a_j, b_k, c_{i-j-k})

3. (a)显然有理数 0 是有限小数,以下不妨设有理数 $1>x>0$ 。则存在整数 a, b 满足 $x=a/b$, 不妨设 $a, b>0$ 且互素。若 a/b 转化为十进制小数位数有限, 则命题成立, 因而下设 a/b 为无限小数。只须证明 a/b 为无限循环小数。 a/b 转化为十进制小数的过程可以用如下算法描述 (伪代码表示):

设转换后的小数为 $0.a_1a_2a_3a_4a_5\dots$, 以下 $x \text{ div } y$ 表示 x 除以 y 的整数部分。

$p:=a$

$i:=1$

While True

$a_i:=p \text{ div } b$

$p:=(p \bmod b)*10$

$i:=i+1$

因为 $(p \bmod b)*10$ 的位数不会超过 b 的位数+1, 所以可能的 p 的取值是有限的。因而必定存在 $s<t$, 使得 $i=s$ 时的 p 与 $i=t$ 时的 p 相同, 而 a_i 的值完全由 p 确定, 所以必定有长度为 $t-s+1$ 的循环节, 从而 a/b 为无限循环小数。

(b)只须对区间 $[0,1)$ 进行讨论。对于任意在此区间内的数 x , 若 x

有限，则设 $x=0.a_1a_2a_3a_4...a_n$ ，显然 $x=\frac{a_1a_2a_3a_4...a_n}{10^n}$ ，为有理数。

若 $x=0.a_1a_2a_3a_4...无限循环$ ，设其循环节第一次出现的位置 p ，且

循环节为 $a_p a_{p+1} a_{p+2} ... a_{p+n}$ 则 $x=\frac{a_1a_2a_3a_4...a_{p-1}}{10^{p-1}} + \frac{a_p a_{p+1} a_{p+2} ... a_{p+n}}{(10^{n+1}-1)*10^{p-1}}$ ，

为有理数。综上，命题成立。

4. 对于任意自然数 n ，若 n 为完全平方数则命题成立，下设 n 不是完全平方数。假设 n 的平方根为有理数，则设 n 的平方根为 a/b ，其中 a, b 均为正整数，不失一般性，可设 a, b 互素，则 $n=(a/b)^2=a^2/b^2$ ，易见 $b>1$ （否则 $n=a^2$ ，为完全平方数，矛盾），又因为 a 与 b 互素，所以 a^2 与 b^2 互素，所以 a^2/b^2 不是自然数，这与 $n=a^2/b^2$ 为自然数矛盾。

5. (a) 设 a 与 b 为任意两个不相等的有理数，不妨设 $a<b$ ，则有无理数 $c=a+\pi/4*(b-a)$ 满足 $a<c<b$ 。

(b) 设 a 与 b 为任意两个不相等的无理数，不妨设 $a<b$ ，则根据阿基米德原理，存在正整数 n 使得 $1/n<b-a$ ，从而 $na+1<nb$ ，从而存在整数 m 使得 $na<m<nb$ ，从而有 $a<m/n<b$ ，而 m/n 为有理数。

6. 是的。因为线与 R 之间存在双射，即线与 R 等势，从而任意两条线之间等势，从而它们的基数相同。

7. 因为所有的计算机程序可计算的问题的数量是可数无穷的，设它们是 $P_1, P_2, P_3, ...$ ，可能的输入也是可数无穷的，设它们为 $I_1, I_2, I_3, ...$ ，则可以将每个程序的输出（或“永不终止”状态）对应相应的输入如下列出：

	I_1	I_2	I_3	...
P_1	1	3	1	...
P_2	3	永不终止	5	...
...

则存在问题 P^* ，若 P_i 对应 I_i 会有输出 X_i ，则 P^* 对应 I_i 的输出结果为 X_i+1 ，否则 P^* 输出 1。则易见 P^* 是不可计算的。但是若假设存在程序 C 可以判断任意程序在任意输入下是否会终止，则 P^* 可以通过如下程序计算：

对于输入 x ，首先找到其编号 i (使得 $I_i=x$)，然后调用程序 C 判断 P_i 在 I_i 下是否会终止，若会终止，则输出 P_i 在 I_i 下的计算结果 +1，否则输出 1。

这说明 P^* 是可计算的，与前面所证 P^* 不可计算矛盾。所以假设不成立，即不存在程序可以判断任意程序在任意输入下是否会终止。

8. 由对角线法获得的数 p 不是有理数。
9. 未证明对角线法获得的数 p 是有理数。而实际上，这样获得的数 p 不是有理数。

(请问：第 8 题和第 9 题有什么区别？我当成同一个题做的)

1. 存在。

映射： $x \rightarrow (x,0)$

2. 存在。

对于任意 $x \in [0,1)$ ，记 $x=0.a_1a_2a_3a_4a_5a_6.....$ ，则有双射：

$x \rightarrow (y, z)$ ，其中 $y=0.a_1a_3a_5a_7.....$ ， $z=0.a_2a_4a_6a_8.....$

3. $\int_0^1 f(x)dx = \frac{1}{2}$, $\int_0^1 g(x)dx = 0$, $\int_0^1 (f(x) + g(x))dx = \frac{1}{2}$

因为无理数是不可数的，而有理数可数，所以无理数数量远远大于有理数，因而有理数的影响可以忽略不计，从而有以上答案。