

Combinatorial Mathematics Notes

by Flaricy
Peking University

Spring Semester, 2024

Contents

Chapter 1

Examples 标题

1.1 Theorem System

Definition 1.1.1: Definition Name

A defintion. 中文测试

Theorem 1.1.2: Theorem Name

A theorem.

Lemma 1.1.3: Lemma Name

A lemma.

Fact 1.1.4

A fact.

Corollary 1.1.5

A corollary.

Proposition 1.1.6

A proposition.

Claim

A claim.

Proof for Claim.

■ A reference to Theorem ?? ■

Proof. Veniam velit incididunt deserunt est proident consectetur non velit ipsum voluptate nulla quis. Ea ullamco consequat non ad amet cupidatat cupidatat aliquip tempor sint ea nisi elit dolore dolore.

Laboris labore magna dolore eiusmod ea ex et eiusmod laboris. Et aliquip cupidatat reprehenderit id officia pariatur. □

Example.

Nostrud esse occaecat Lorem dolore laborum exercitation adipisicing eu sint sunt et. Excepteur voluptate consectetur qui ex amet esse sunt ut nostrud qui proident non. Ipsum nostrud ut elit dolor. Incidunt voluptate esse et est labore cillum proident duis.

Some remark.

Remark.

■ Some more remark.

1.2 Pictures



Figure 1.1: Waterloo, ON

Chapter 2

组合存在性定理

2.1 有限偏序集的分解决定理 (Dilworth's Theorem)

to be written

2.2 Pigeonhole Principle

Exercise 2.2.1

从 1 到 $2n$ 的正整数中, 任取 $n+1$ 个数, 至少有一对数, 其中一个数是另一个数的倍数。

Proof. 考虑将每个数分解成 $a_i = 2^{b_i} r_i, i = 1, 2, \dots, n+1$. 由于 $1 \sim 2n$ 中仅有 n 个数, 所以存在 $i < j, r_i = r_j$, 则必有 $a_i | a_j$ 或者 $a_j | a_i$. \square

Exercise 2.2.2

任意 m 个有序的数中存在连续若干个的和是 m 的倍数。

Proof. 考虑前缀和 mod m 的余数即可。 \square

Exercise 2.2.3

a_1, \dots, a_{n^2+1} 是实数序列, 证明: 可以选出 $n+1$ 个元素的子序列使得单调增或者单调减。

Proof. 假设选不出长度为 $n+1$ 的单调序列。令 m_i 表示以 a_i 为第一个元素的单调增子序列的最长的长度, 则 $m_i \leq n$. 由抽屉原理, 存在 $n+1$ 个下标 i_1, \dots, i_{n+1} 使得

$m_{i_1} = \dots = m_{i_{n+1}}$. 如果存在 $1 \leq s < t \leq n+1$, 使得 $a_{i_s} \leq a_{i_t}$, 则以 a_{i_s} 开头的单调序列可以更长。矛盾。

因此 $a_{i_1} > a_{i_2} > \dots > a_{i_{n+1}}$, 我们得到长度为 $n+1$ 的严格递减序列。 \square

2.3 Ramsey's Theorem

一种简单形式,

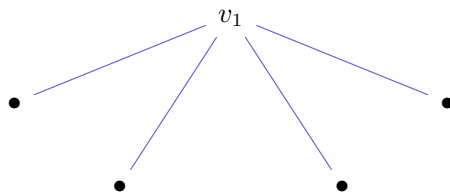
Proposition 2.3.1

红蓝染色 K_9 的边, 证明存在红色的 K_4 或蓝色的 K_3 。By convention, K_n is the complete graph of order n .

Proof. Claim: 存在一个节点关联至少 4 条蓝边或者 6 条红边。

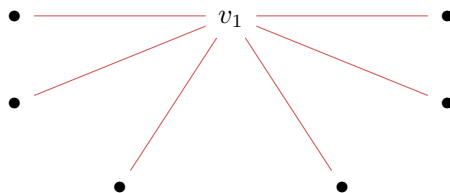
若否, 则图中红边数量不超过 $\lfloor \frac{5 \times 9}{2} \rfloor = 22$, 蓝边数量不超过 $\lfloor \frac{3 \times 9}{2} \rfloor = 13$, 但是 K_9 有 $C_9^2 = 36$ 条边。矛盾。

如果 v_1 关联了 4 条蓝色边,



如果上图中 4 个点之间存在蓝色边, 则出现蓝色 K_3 . 若都是红色边, 则出现红色 K_4 .

如果 v_1 关联了 6 条红色边, 考虑这 6 个点之间的染色,

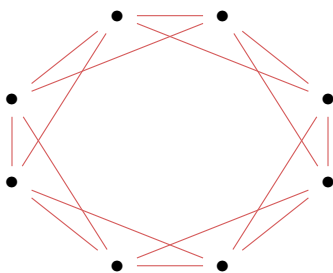


由于 2-染色 K_6 必定出现红色或蓝色 K_3 . 如果出现蓝色 K_3 , 已经证毕。如果出现红色 K_3 , 则和 v_1 组成红色 K_4 . \square

Proposition 2.3.2

K_8 不满足上个命题的性质

Proof.



除这些红色边外, 其他都连蓝色边。可以验证, 图中不存在蓝色三角形 K_3 , 不存在红色 K_4 . \square

上面两个命题说明 9 是满足此性质的最小数, $R(3, 4) = 9$.

Theorem 2.3.3: Ramsey

设 p, q 为正整数, $p, q \geq 2$, 则存在最小正整数 $R(p, q)$, 使得当 $n \geq R(p, q)$ 时, 用红蓝两色涂色 K_n 的边, 则或存在一个蓝色的 K_p , 或存在一个红色的 K_q .

Proof. 归纳法。不难看出 $R(p, 2) = p, R(2, q) = q$. 假设 $R(p, q-1), R(p-1, q)$ 存在, 我们证明

$$R(p, q) \leq R(p, q-1) + R(p-1, q)$$

考虑 $n = R(p, q-1) + R(p-1, q)$ 个点的图染色。任取点 v , 则或者 v 与 $R(p-1, q)$ 个点连蓝色边, 或者和 $R(p, q-1)$ 个点连红色边 (why?)。

如果 v 与 $R(p-1, q)$ 个点连蓝色边。由归纳假设, 这 $R(p-1, q)$ 个点中必存在蓝色 K_{p-1} 或红色 K_q . 若为红色 K_q , 已经结束。若为蓝色 K_{p-1} , 则和 v 组成蓝色 K_p .

v 与 $R(p, q-1)$ 个点连红色边的情况同理。 \square