#### 2019-1 Review

#### 魏恒峰

hfwei@nju.edu.cn

2019年12月26日



## **Are You Ready ?**

- 1. "算一算" (Let us Calculate!)
- (1) 某公司要从赵、钱、孙、李、吴 5 名员工中选派某些人出国考察。 由于某些不可描述的原因, 选派要求如下:
  - (1) 若赵去, 钱也去;

(1)  $Z \rightarrow Q$ ;

(2) 李、吴两人中必有一人去;

(2)  $L \vee W$ ;

- (3) 钱、孙两人中去且仅去一人;
  - $(3) (Q \wedge \neg S) \vee (S \wedge \neg Q);$
- (4) 孙、李两人同去或同不去;

 $(4) (S \wedge L) \vee (\neg S \wedge \neg L);$ 

(5) 若吴去,则赵、钱也去;

(5)  $W \to Z \land Q$ ;

(6) 只有孙去,赵才会去。

(6)  $Z \to S_{\circ}$ 

请使用形式化推理的方法帮该公司判断应选哪些人出国考察。

Z, Q, S, L, W

$$(1) \wedge (2) \wedge (3) \wedge (4) \wedge (5) \wedge (6)$$

 $= \cdots$ 

= ONE PAGE HERE ···

 $= \neg Z \wedge \neg Q \wedge S \wedge L \wedge \neg W$ 







- 1. "算一算" (Let us Calculate!)
- (2) 给定如下"前提",请判断"结论"是否有效,并说明理由。前提如下:
  - (1) 每个人或者喜欢美剧, 或者喜欢韩剧 (可以同时喜欢二者);  $\forall x: A(x) \vee K(x)$
  - (2) 任何人如果他喜欢抗日神剧, 他就不喜欢美剧;  $\forall x: J(x) \rightarrow \neg A(x)$
  - (3) 有的人不喜欢韩剧。  $\exists x : \neg K(x)$

结论: 有的人不喜欢抗日神剧。  $\exists x : \neg J(x)$ 

x: Human Q:H(x)?

A(x), K(x), J(x)

#### 2. 常用证明方法

证明: 从  $\{1,2,3,\cdots,3n\}$   $(n\in\mathbb{Z}^+)$  中任选 n+1 个数, 则总存在两个数, 它们的差不超过 2。

#### Proof by the pigeonhole principle:

$$\{1,2,3\}, \{4,5,6\}, \cdots, \{3n-2,3n-1,3n\}$$

#### Proof by contradiction:

$$1, 4, 7, \cdots, 3n+1$$

#### 常用证明方法

令  $S \subseteq \{x \mid 1 \le x \le 50, x \in \mathbb{N}\}$  且 |S| = 10。 证明: 存在两个大小均为 4 的不同集合  $A, B \subseteq S$  (A, B) 可相交), 它们的元素之和相等。

#### Proof by the pigeonhole principle:

$$\binom{10}{4} = 210$$

$$vs.$$

$$|\{1+2+3+4=10 \le x \le 47+48+49+50=194\}|$$



#### 3. 集合的势 (Cardinality)

A 是由所有半径为有理数、圆心在 x 轴 (实数轴) 上的圆组成的集合。请问 A 的势是什么, 并给出证明。

$$|\mathbb{R}| \le |\mathbb{Q} \times \mathbb{R}| \le |\mathbb{R} \times \mathbb{R}| = |\mathbb{R}|$$

Definition  $(|A| \leq |B|)$ 

 $|A| \leq |B|$  if there exists an *one-to-one* function f from A into B.

 $Q: Is "\leq " a partial order?$ 

Theorem (Cantor-(Dedekind)-Schröder-Bernstein (1887))

$$|X| \leq |Y| \wedge |Y| \leq |X| \implies |X| = |Y|$$

$$\exists \ f: A \xrightarrow{1-1} B \land g: B \xrightarrow{1-1} A \implies \exists \ h: A \xleftarrow{1-1} B$$

By Julius König (1906).

Suppose that A and B are disjoint.

 $A \uplus B$ 

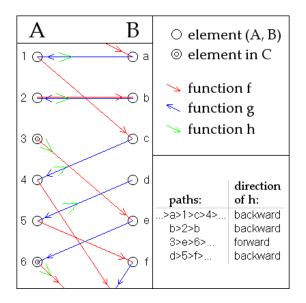
$$a \in A : \cdots \to f^{-1}(g^{-1}(a)) \to g^{-1}(a) \to a \to f(a) \to g(f(a)) \to \cdots$$

- (i)  $\cdots \sim \cdots$
- (ii)  $a \in A \leadsto \cdots$
- (iii)  $b \in B \rightsquigarrow \cdots$

Partition of  $A \uplus B$ 

(iv)  $a \in A \leadsto a \in A$ 





- 4. 关系与序 (Order)
- 一个自反 (reflexive) 且传递 (transitive) 的二元关系  $R \subseteq X \times X$  称为 X 上的拟序 (preorder/quasiorder)。
- (1) 如果定义 X 上的关系  $\sim$  为

$$x \sim y \triangleq x \le y \land y \le x$$
,

则  $\sim$  是 X 上的等价关系 (equivalence relation)。

reflexive + symmetric + transitive

- 4. 关系与序 (Order)
- 一个自反 (reflexive) 且传递 (transitive) 的二元关系  $R \subseteq X \times X$  称为 X 上的拟序 (preorder/quasiorder)。
- (2) 如果定义商集 (quotient set)  $X/\sim$  上的关系  $\preceq$  为

$$[x]_{\sim} \preceq [y]_{\sim} \triangleq x \leq y,$$

则 兰 是偏序关系 (partial order)。

reflexive + antisymmetric + transitive

Well-definedness!!!

#### Well-definedness: Independence of Representative

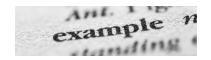
$$[x_1] = [x_2] \land [y_1] = [y_2]$$

$$\Longrightarrow$$

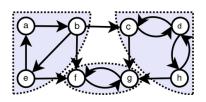
$$[x_1] \preceq [y_1] \iff [x_2] \preceq [y_2]$$

$$[a]_n + [b]_n = [a+b]_n$$

$$[a]_n \times [b]_n = [ab]_n$$



#### ≤: ???Reachability relationship in a directed graph



 $\sim$ ,  $[x]_{\sim}$ : Strongly Connected Component (SCC)

≤: Reachability relationship in a condensed directed acyclic graph

#### 7. 算法设计与正确性证明

在"掼蛋"游戏中, 5 张大小连续的扑克牌构成一个顺子 (如 A 2 3 4 5 和 10 J Q K A 都是顺子; 不考虑花色)。 任给 13 张从小到大的牌 (允许不同花色重复, 如 A 3 3 4 5 7 8 9 10 J J Q K):

- (1) 请设计算法,找到所有的顺子。
- (2) 请使用"循环不变式"(loop invariants) 证明你设计的算法的正确性。
- (3) 数学归纳法的正确性也是需要证明的。请证明第一数学归纳法的正确性。(不允许使用第二数学归纳法证明。)

- 7. 算法设计与正确性证明
- (1) 任给 13 张从小到大的牌, 请设计算法, 找到所有的顺子。

#### Preprocessing:

 $A\; 3\; 3\; 4\; 5\; 7\; 8\; 9\; 10\; J\; J\; Q\; K$ 

 $A\ 3\ 4\ 5\ 7\ 8\ 9\ 10\ J\ Q\ K$ 

 $A\ 3\ 4\ 5\ 7\ 8\ 9\ 10\ J\ Q\ K\ A$ 

#### "Sliding Window" Algorithm:

```
i \leftarrow 1 // starting index of the sliding window
cnt \leftarrow 1
while (i \le n-4) // n: # of cards
  while (cnt \neq 5)
     if (P[i + cnt] == P[i + cnt - 1] + 1)
       cnt.++
    else // fail: skip cnt
       i \leftarrow i + cnt
       cnt \leftarrow 1
       break
  if (cnt == 5) // succeed: slid by one
    print P[i] \cdots P[i + cnt - 1]
    i++
    \mathtt{cnt} \leftarrow 4 // only need to check the new card
```

### HAPPINESS IS



...an exam going well after a night of studying.

HAP3622 facebook.com/itsthehappypage



# Thank You!



Office 302

Mailbox: H016

hfwei@nju.edu.cn