# **Fake Coin**

## 辨识

- 已知伪币数量
- 找出伪币并确定轻重

#### 自适应

- 每次的称量结果依赖于前一次的称量结果,这种方案称为自适应的
- 若有m枚硬币,则可能有2m种可能(伪币或轻或重则乘2)
- k次称量可以给出3<sup>k</sup>-3种结果(以全部称量结果作为象集,<<<, ===与>>>有多于1个原象或不存在原象)

#### 非自适应

- 每次的称量不依赖于前一次的称量结果,这种方案称为非自适应的
- 下述构造Dyson集的方法即为非自适应的

#### 一般结论

- 对于任意整数w>2
  - 。 若 $3 \leq n \leq \frac{3^w-3}{2}$ ,存在一**非自适应**的称量方案,使用w次可以从n枚硬币中辨别伪币并确定 经重
  - $\circ$  若 $n \geq rac{3^w-3}{2}$ ,不存在一**自适应**的称量方案,使用w次可以从n枚硬币中辨别伪币并确定轻重

## Dyson集

- 满足(i)  $\sum_{v \in S} v = 0$  (ii) 若 $v \in S, -v 
  ot\in S$ 的向量子集 $S \subseteq \{-1,0,1\}^w$
- (i)的意义:确保每一枚硬币出现在天平左右的次数相等,确保每一次天平左右的硬币数量相等
- (ii)的意义:确保没有两枚硬币出现"左右对调"的情况,否则无法确定伪币的轻重(同时也就是无法确定伪币)

# sample:

- 1.12枚硬币,三次称量分别为1+4+9+10>2+5+7+11,1+6+7+12=2+4+8+10,3+4+7+11>1+5+8+12
- 2. 三次称量结果写成向量即为(1, 0, 1)
- 3. 表格有:

1	左	左	右
2	右	右	
3			左
4	左	右	左
5	右		右
6		左	

1	左	左	右
7	右	左	左
8		右	右
9	左		
10	左	右	
11	右		左
12		左	右

# 4. 写成向量即为:

- (1, 1, -1)
- (-1,-1,0)
- (0, 0, 1)
- (1,-1,1)
- (-1, 0, -1)
- (0, 1, 0)
- (-1, 1, 1)
- (0,-1, 1)
- (1, 0, 0)
- (1,-1, 0)
- (-1, 0, 1)
- (0, 1,-1)
- 5. 在上述向量表中寻找与称量结果(1, 0, 1)相等(重)或(-1, 0, -1)相等(轻)的硬币,即为伪币。(意义:每一次出现或重或轻的结果,都是因为伪币的存在)

## 构造Dyson集

- $f: \{-1,0,1\} \to \{-1,0,1\}, f(-1) = 0, f(0) = 1, f(1) = -1$
- $\exists x = (x_1, x_2, \dots, x_w) \in \{-1, 0, 1\}^w, \ \mathbb{M}f(x) = (f(x_1), \dots, f(x_w))$
- 对任意 $x\in\{-1,0,1\}^w, x
  eq (-1,-1,\ldots,-1), (0,0,\ldots,0), (1,1,\ldots,1)$ 时,定义  $S(x)=\{x,f(x),f(f(x)),-1,-f(x),-f(f(x))\}$ 
  - $\circ$  易知S(x)中向量两两不同
  - $\circ$  对任意 $v \in S(x), f(v) \in S(x)$  (因为f(f(f(x))) = x)
- 记 $W=rac{1}{6}(3^w-3)$ ,则存在W个向量 $v_1,v_2,\ldots,v_w$ 使得  $\{-1,0,1\}^w=S(v_1)\cup S(v_2)\cup\ldots\cup S(v_w)\cup \{(-1,-1,\ldots,-1),(0,0,\ldots,0),(1,1,\ldots,1)\}$ 
  - 即构成了W+1个族,形成了W+1个partition,其中最后一个族包含的三种结果为不可能结果
- 当硬币数 $n = 3k, 1 \le k \le W: S^+(v_1) \cup S^+(v_2) \cup \ldots \cup S^+(v_k)$
- 当硬币数 $n=3k+1, 2 \leq k \leq W: S^+(v_4) \cup S^+(v_5) \cup \ldots \cup S^+(v_{k+1}) \cup S'$  (其中S'为  $S^+(v_1) \cup S^+(v_2) \cup S^+(v_3)$ 中能使得结果成为Dyson集的子集)
- 当硬币数 $n=3k+2, 1\leq k\leq W: S^+(v_3)\cup S^+(v_4)\cup\ldots\cup S^+(v_{k+1})\cup S'$  (其中S'为  $S^+(v_1)\cup S^+(v_2)$ 中能使得结果成为Dyson集的子集)
  - $\circ$  x + f(x) + f(f(x)) = 0满足Dyson集的(i),  $S^+(x) = \{x, f(x), f(f(x))\}$ 满足了(ii)