

·信爾濱二姓大學 HARBIN ENGINEERING UNIVERSITY

抓石子游戏中的数学问题

张神星 (合肥工业大学)

哈尔滨工程大学

zhangshenxing@hfut.edu.cn

1953

• 幼儿园里有两个小朋友 Alice 和 Bob, 他们从地上抓起一把石子, 然后从 Alice 开始, 轮流从石子堆中取走石子.

- 幼儿园里有两个小朋友 Alice 和 Bob, 他们从地上抓起一把石子, 然后从 Alice 开始, 轮流从石子堆中取走石子.
- 每个人每次可以取走 $1 \sim 3$ 个石子, 最终谁把最后一颗石子取走, 谁就获得了游戏的胜利.

- 幼儿园里有两个小朋友 Alice 和 Bob, 他们从地上抓起一把石子, 然后从 Alice 开始, 轮流从石子堆中取走石子.
- 每个人每次可以取走 $1\sim 3$ 个石子, 最终谁把最后一颗石子取走, 谁就获得了游戏的胜利.
- 不难知道, 如果一开始石子的个数是 4 的倍数. 那么每次 Alice 取 x 个之后, Bob 只需要取 4-x 个, 就可以保证必胜.

- 幼儿园里有两个小朋友 Alice 和 Bob, 他们从地上抓起一把石子, 然后从 Alice 开始, 轮流从石子堆中取走石子.
- 每个人每次可以取走 $1\sim 3$ 个石子, 最终谁把最后一颗石子取走, 谁就获得了游戏的胜利.
- 不难知道, 如果一开始石子的个数是 4 的倍数. 那么每次 Alice 取 x 个之后, Bob 只需要取 4-x 个, 就可以保证必胜.
- 而如果一开始石子的个数不是 4 的倍数, 那么 Alice 只需要取 $1 \sim 3$ 个石子, 使得剩下的石子个数是 4 的倍数即可获胜.

胜负数列

• 我们将这个游戏记为 SUB(S), 其中 $S = \{1,2,3\}$ 表示每次可以取的石头个数.

胜负数列

- 我们将这个游戏记为 SUB(S), 其中 $S = \{1, 2, 3\}$ 表示每次可以取的石头个数.
- 那么根据初始石头个数 n 的不同, 我们可以得到一个胜负数列(从 0 开始):

0111 0111 0111 ...

这里 0 表示先手必败, 1 表示先手必胜.

胜负数列

- 我们将这个游戏记为 SUB(S), 其中 $S = \{1, 2, 3\}$ 表示每次可以取的石头个数.
- 那么根据初始石头个数 n 的不同, 我们可以得到一个胜负数列(从 0 开始):

0111 0111 0111 ...

这里 0 表示先手必败, 1 表示先手必胜.

• 事实上, 我们将游戏规则改成<mark>谁不能取谁算输</mark>更为合理, 因为允许取的石子个数的集合 *S* 可能不包含 1, 这样有时候会剩下石子.

• 如果存在 $s \in S$ 使得 n-s 个石子情形是先手必败的 (必败点), 则 n 个石子情形是先手必胜的 (必胜点).

- 如果存在 $s \in S$ 使得 n-s 个石子情形是先手必败的 (必败点), 则 n 个石子情形是先手必胜的 (必胜点).
- 而有些情形, 既可以转化为必胜点, 也可以转化为必败点. 为了一般化, 我们把必败点叫做 0 级必胜点, 把可以一步走到 $0 \sim m-1$ 级必胜点的点, 叫做 m 级必胜点.

- 如果存在 $s \in S$ 使得 n-s 个石子情形是先手必败的 (必败点), 则 n 个石子情形是先手必胜的 (必胜点).
- 而有些情形, 既可以转化为必胜点, 也可以转化为必败点. 为了一般化, 我们把必败点叫做 0 级必胜点, 把可以一步走到 $0 \sim m-1$ 级必胜点的点, 叫做 m 级必胜点.
- 如果 n 个石子情形是 m 级必胜点, 定义 $\mathcal{G}_S(n) = m$.

- 如果存在 $s \in S$ 使得 n-s 个石子情形是先手必败的 (必败点), 则 n 个石子情形是先手必胜的 (必胜点).
- 而有些情形, 既可以转化为必胜点, 也可以转化为必败点. 为了一般化, 我们把必败点叫做 0 级必胜点, 把可以一步走到 $0 \sim m-1$ 级必胜点的点, 叫做 m 级必胜点.
- 如果 n 个石子情形是 m 级必胜点, 定义 $\mathcal{G}_S(n) = m$. 这样我们得到了一个数列, 称之为 Sprague-Grundy 数列 (或 Nim 数列),

- 如果存在 $s \in S$ 使得 n-s 个石子情形是先手必败的 (必败点), 则 n 个石子情形是先手必胜的 (必胜点).
- 而有些情形, 既可以转化为必胜点, 也可以转化为必败点. 为了一般化, 我们把必败点叫做 0 级必胜点, 把可以一步走到 $0 \sim m-1$ 级必胜点的点, 叫做 m 级必胜点.
- 如果 n 个石子情形是 m 级必胜点, 定义 $\mathcal{G}_S(n)=m$. 这样我们得到了一个数列, 称之为 Sprague-Grundy 数列 (或 Nim 数列), 且

$$\mathcal{G}_S(n) = \max \{ \mathcal{G}_S(n-s) : s \in S \}.$$

mex 是指不属于后面集合的最小的非负整数 (minimal except).

实际上 Nim 游戏 (抓石子游戏) 有相当多的变种, 例如

实际上 Nim 游戏 (抓石子游戏) 有相当多的变种, 例如

• 有多个石子堆;

实际上 Nim 游戏 (抓石子游戏) 有相当多的变种, 例如

- 有多个石子堆;
- 有无穷多种取法 (S 无限);

实际上 Nim 游戏 (抓石子游戏) 有相当多的变种, 例如

- 有多个石子堆:
- 有无穷多种取法 (S 无限);
- 高维情形 (n 是向量, S 是向量集合) 等等.

实际上 Nim 游戏 (抓石子游戏) 有相当多的变种, 例如

- 有多个石子堆:
- 有无穷多种取法 (S 无限);
- 高维情形 (n 是向量, S 是向量集合) 等等.

subtraction game

不过我们今天只讨论 S 有限的一维一堆情形.

实际上 Nim 游戏 (抓石子游戏) 有相当多的变种, 例如

- 有多个石子堆:
- 有无穷多种取法 (S 无限);
- 高维情形 (n 是向量, S 是向量集合) 等等.

subtraction game

不过我们今天只讨论 S 有限的一维一堆情形.

注意到 $\mathcal{G}_{dS}(n) = \mathcal{G}_{S}(\left[\frac{n}{d}\right]).$

实际上 Nim 游戏 (抓石子游戏) 有相当多的变种, 例如

- 有多个石子堆:
- 有无穷多种取法 (S 无限);
- 高维情形 (n 是向量, S 是向量集合) 等等.

subtraction game

不过我们今天只讨论 S 有限的一维一堆情形.

注意到 $\mathcal{G}_{dS}(n) = \mathcal{G}_{S}(\left[\frac{n}{d}\right])$. 因此我们只需考虑 S 的所有元素公因子为 1 的情形.

通过抽屉原理, 容易说明:



通过抽屉原理, 容易说明:

命题

ultimately periodic

数列 \mathcal{G}_S 是最终周期的, 即存在整数 $p\geqslant 1, \ell\geqslant 0$ 使得 $\mathcal{G}_S(n+p)=\mathcal{G}_S(n), \forall n\geqslant \ell$.

通过抽屉原理, 容易说明:

命题

ultimately periodic

数列 \mathcal{G}_S 是最终周期的,即存在整数 $p\geqslant 1, \ell\geqslant 0$ 使得 $\mathcal{G}_S(n+p)=\mathcal{G}_S(n), \forall n\geqslant \ell.$

将最小的 p 称为 (\mathcal{G}_S 或 SUB(S) 的)周期,最小的 ℓ 称为预周期.

通过抽屉原理, 容易说明:

命题

ultimately periodic

数列 \mathcal{G}_S 是最终周期的,即存在整数 $p\geqslant 1, \ell\geqslant 0$ 使得 $\mathcal{G}_S(n+p)=\mathcal{G}_S(n), \forall n\geqslant \ell$.

period

pre-period

将最小的 p 称为 (\mathcal{G}_S 或 $\mathrm{SUB}(S)$ 的)周期,最小的 ℓ 称为预周期. 我们总将集合 S 中的元素从小到大排列.即

$$S = \{s_1, s_2, \dots, s_k\}, \quad s_1 < s_2 < \dots < s_k.$$

通过抽屉原理, 容易说明:

命题

ultimately periodic

数列 \mathcal{G}_S 是最终周期的, 即存在整数 $p\geqslant 1, \ell\geqslant 0$ 使得 $\mathcal{G}_S(n+p)=\mathcal{G}_S(n), \forall n\geqslant \ell$.

period pre-period

将最小的 p 称为 (\mathcal{G}_S 或 $\mathrm{SUB}(S)$ 的)周期,最小的 ℓ 称为预周期. 我们总将集合 S 中的元素从小到大排列,即

$$S = \{s_1, s_2, \dots, s_k\}, \quad s_1 < s_2 < \dots < s_k.$$

不难说明, 满足 $\mathcal{G}_S(n) = \mathcal{G}_S(n+p), \ell \leqslant \forall n \leqslant \ell + s_k$ 的最小的 p 和 ℓ 就是周期和预周期.

通过抽屉原理, 容易说明:

命题

ultimately periodic

数列 \mathcal{G}_S 是最终周期的,即存在整数 $p\geqslant 1, \ell\geqslant 0$ 使得 $\mathcal{G}_S(n+p)=\mathcal{G}_S(n), \forall n\geqslant \ell$.

period pre-period

将最小的 p 称为 (\mathcal{G}_S 或 $\mathrm{SUB}(S)$ 的)周期,最小的 ℓ 称为预周期. 我们总将集合 S 中的元素从小到大排列.即

$$S = \{s_1, s_2, \dots, s_k\}, \quad s_1 < s_2 < \dots < s_k.$$

不难说明, 满足 $\mathcal{G}_S(n)=\mathcal{G}_S(n+p), \ell\leqslant \forall n\leqslant \ell+s_k$ 的最小的 p 和 ℓ 就是周期和预周期. 因此对于任意集合 S, 很容易通过计算机来计算它的周期和预周期, 从而得到整个 SG 数列.

当 $k = \#S \leq 2$ 时, p 和 ℓ 都是已知的.

当 $k=\#S\leqslant 2$ 时, p 和 ℓ 都是已知的. 而即使是 k=3 的情形, p 和 ℓ 依然还不是完全知道.

当 $k=\#S\leqslant 2$ 时, p 和 ℓ 都是已知的. 而即使是 k=3 的情形, p 和 ℓ 依然还不是完全知道. 我们将回顾已知的并给出一些新的结果.

当 $k = \#S \le 2$ 时, p 和 ℓ 都是已知的. 而即使是 k = 3 的情形, p 和 ℓ 依然还不是完全知道. 我们将回顾已知的并给出一些新的结果.

• $\mathcal{G}_{\{1\}} = \underline{01}$. 这里 $\underline{\mathcal{H}} = \mathcal{H}\mathcal{H}\cdots$ 表示无穷多个 \mathcal{H} 重复得到的数列.

当 $k = \#S \le 2$ 时, p 和 ℓ 都是已知的. 而即使是 k = 3 的情形, p 和 ℓ 依然还不是完全知道. 我们将回顾已知的并给出一些新的结果.

- $\mathcal{G}_{\{1\}} = \underline{01}$. 这里 $\underline{\mathcal{H}} = \mathcal{H}\mathcal{H}\cdots$ 表示无穷多个 \mathcal{H} 重复得到的数列.
- $1 \in S$ 不含偶数 $\iff \mathcal{G}_S = \underline{01}$.

当 $k = \#S \le 2$ 时, p 和 ℓ 都是已知的. 而即使是 k = 3 的情形, p 和 ℓ 依然还不是完全知道. 我们将回顾已知的并给出一些新的结果.

- $\mathcal{G}_{\{1\}} = \underline{01}$. 这里 $\underline{\mathcal{H}} = \mathcal{H}\mathcal{H}\cdots$ 表示无穷多个 \mathcal{H} 重复得到的数列.
- $1 \in S$ 不含偶数 $\iff \mathcal{G}_S = \underline{01}$.
- 设 $S = \{a, c = at + r\}, 0 \leqslant r < a$, 则

$$\mathcal{G}_S = \begin{cases} \frac{(0^a 1^a)^{t/2} 0^r 2^{a-r} 1^r}{(0^a 1^a)^{(t+1)/2} 2^r}, & 2 \mid t; \\ \frac{(0^a 1^a)^{(t+1)/2} 2^r}{2 \mid t}, & 2 \mid t; \end{cases}, \quad \ell = 0, p = c + a \ \vec{\mathbf{x}} \ 2a.$$

这里 $\mathcal{H}^t = \mathcal{H} \cdots \mathcal{H}$ 表示 $t \cap \mathcal{H}$ 重复得到的数列.

1953

$S = \{1, b, c\}$ 的简单情形

• 设 $S = \{1, b, c\}, 2 \nmid b$. 注意到 $\mathcal{G}_{\{1,b\}} = \underline{\mathcal{H}}, \mathcal{H} = 01$. 我们有

c	\mathcal{G}_S	ℓ	p
奇数	$\underline{\mathcal{H}}$	0	2
偶数	$\mathcal{H}^{c/2}(23)^{(b-1)/2}2$	0	c+b

$S = \{1, b, c\}$ 的简单情形

• 设 $S = \{1, b, c\}, 2 \nmid b$. 注意到 $\mathcal{G}_{\{1,b\}} = \underline{\mathcal{H}}, \mathcal{H} = 01$. 我们有

c	\mathcal{G}_S	ℓ	p
奇数	$\underline{\mathcal{H}}$	0	2
偶数	$\mathcal{H}^{c/2}(23)^{(b-1)/2}2$	0	c+b

• 设 $S = \{1, 2, 3t + r\}, 0 \leqslant r < 3$. 注意到 $\mathcal{G}_{\{1,2\}} = \mathcal{H}, \mathcal{H} = 012$. 我们有

r	\mathcal{G}_S	ℓ	p
0	$(012)^t 3$	0	c+1
1, 2	012	0	3

$S = \{1, b, c\}$ 的简单情形

• 设 $S = \{1, 4, c = 5t + r\}, 0 \leqslant r < 5$. 注意到 $\mathcal{G}_{\{1,4\}} = \mathcal{H}, \mathcal{H} = 01012$. 我们有

r, c	\mathcal{G}_S	ℓ	p
r = 0, c = 5	$\underline{\mathcal{H}323}$	0	8
r = 0, c > 5	$\mathcal{H}^t 323013 \underline{\mathcal{H}^{t-1}012012}$	c+6	c+1
r = 1, 4	$\underline{\mathcal{H}}$	0	5
r = 2	\mathcal{H}^t012	0	c+1
r = 3	\mathcal{H}^{t+1} 32	0	c+4

953

$S = \{1, b, c\}$ 的复杂情形

命题

设 $S=\{1,b,c=t(b+1)+r\},b=2k\geqslant 6,0\leqslant r\leqslant b.$

命题

设
$$S = \{1, b, c = t(b+1) + r\}, b = 2k \ge 6, 0 \le r \le b.$$
(1) 若 $r = 1, b$, 则 $\ell = 0, p = b + 1$.

命题

设 $S=\{1,b,c=t(b+1)+r\},b=2k\geqslant 6,0\leqslant r\leqslant b.$

- (2) 若 $3 \le r \le b-1$ 是奇数, 则 $\ell = 0, p = c+b$.

命题

- (2) 若 $3 \le r \le b-1$ 是奇数, 则 $\ell = 0, p = c+b$.
- (3) 若 r = b 2, 则 $\ell = 0, p = c + 1$.

命题

- (2) 若 $3 \le r \le b-1$ 是奇数, 则 $\ell = 0, p = c+b$.
- (3) 若 r = b 2, 则 $\ell = 0, p = c + 1$.
- (4) 若 c = b + 1, 则 $\ell = 0, p = 2b$.

命题

- (2) 若 $3 \le r \le b-1$ 是奇数, 则 $\ell = 0, p = c + b$.
- (3) 若 r = b 2, 则 $\ell = 0, p = c + 1$.
- (4) 若 c = b + 1, 则 $\ell = 0, p = 2b$.
- (5) 若 c > b+1, $0 \le r \le b-4$ 是偶数且 $t+r/2 \ge k$, 则 $\ell = ((b-r)/2-1)(c+b+2)-b, p=c+1$.

命题

- (2) 若 $3 \le r \le b-1$ 是奇数, 则 $\ell = 0, p = c + b$.
- (3) 若 r = b 2, 则 $\ell = 0, p = c + 1$.
- (4) 若 c = b + 1, 则 $\ell = 0, p = 2b$.
- (5) 若 c > b+1, $0 \le r \le b-4$ 是偶数且 $t+r/2 \ge k$, 则 $\ell = ((b-r)/2-1)(c+b+2)-b, p=c+1$.
- (6) 若 c > b+1, $0 \le r \le b-4$ 是偶数且 $t+r/2 \le k-1$, 则 $\ell = t(c+b+2)-b$. 若 t+r/2 < k-1, 则 p=c+b; 若 t+r/2 = k-1, 则 p=b-1.

命题

设 $S = \{1, b, c = t(b+1) + r\}, b = 2k \ge 6, 0 \le r \le b.$

- (2) 若 $3 \le r \le b-1$ 是奇数, 则 $\ell = 0, p = c + b$.
- (3) 若 r = b 2, 则 $\ell = 0, p = c + 1$.
- (4) 若 c = b + 1, 则 $\ell = 0$, p = 2b.
- (5) 若 c > b + 1, $0 \le r \le b 4$ 是偶数且 $t + r/2 \ge k$, 则 $\ell = ((b r)/2 1)(c + b + 2) b$, p = c + 1.
- (6) 若 c>b+1, $0\leqslant r\leqslant b-4$ 是偶数且 $t+r/2\leqslant k-1$, 则 $\ell=t(c+b+2)-b$. 若 t+r/2< k-1, 则 p=c+b; 若 t+r/2=k-1, 则 p=b-1.

我们发现, 对于集合 $S=\{1,b,c\},\ p$ 和 ℓ 的形式与 c 模 $\{1,b\}$ 的周期的同余类有关.

命题

设 $S = \{1, b, c = t(b+1) + r\}, b = 2k \ge 6, 0 \le r \le b.$

- (2) 若 $3 \le r \le b-1$ 是奇数, 则 $\ell = 0, p = c + b$.
- (3) 若 r = b 2, 则 $\ell = 0, p = c + 1$.
- (4) 若 c = b + 1, 则 $\ell = 0$, p = 2b.
- (5) 若 c > b + 1, $0 \le r \le b 4$ 是偶数且 $t + r/2 \ge k$, 则
- (6) 若 c > b+1, $0 \le r \le b-4$ 是偶数且 $t+r/2 \le k-1$, 则 $\ell = t(c+b+2)-b$. 若 t+r/2 < k-1, 则 p=c+b; 若 t+r/2 = k-1, 则 p=b-1.

我们发现, 对于集合 $S=\{1,b,c\}$, p 和 ℓ 的形式与 c 模 $\{1,b\}$ 的周期的同余类有关. 对于每一个同余类而言, p 和 ℓ 是 c 的一次函数.



命题

(1) 设 $S = \{a, 2a, c = 3at + r\}, 0 \leqslant r < 3a$, 则

$$\ell = \begin{cases} c + a - r, & 0 < r < a; \\ 0, & \texttt{其它情形}, \end{cases} \quad p = \begin{cases} 3a/2, & r = a/2; \\ 3a, & a/2 < r \leqslant 2a; \\ c + a, & \texttt{其它情形}. \end{cases}$$

命题

(1) 设 $S = \{a, 2a, c = 3at + r\}, 0 \leqslant r < 3a$, 则

$$\ell = \begin{cases} c + a - r, & 0 < r < a; \\ 0, & \texttt{其它情形}, \end{cases} \quad p = \begin{cases} 3a/2, & r = a/2; \\ 3a, & a/2 < r \leqslant 2a; \\ c + a, & \texttt{其它情形}. \end{cases}$$

(2) 设 $S = \{a, a+1, \dots, b-1, b, c = t(a+b) + r\}, 0 \leqslant r < a+b$, 则

$$\ell = 0, \quad p = \begin{cases} a + b, & a \le r \le b; \\ c + a, & r = 0 \ \vec{x}r > b; \\ c + b, & 0 < r < a. \end{cases}$$

例

设 $S=\{2,3,5,7\}$, 则 $\mathcal{G}_S=\frac{0^21^22^23^24}{2}$ 周期为 9. 对于 $11\leqslant c\leqslant 500$, $\mathrm{SUB}(S\cup\{c\})$ 的 预周期和周期为

$$\ell_c = \begin{cases} 2c-4, & c \equiv 1 \bmod{18}; \\ c+5, & c \equiv 10 \bmod{18}; \\ 0, &$$
其它情形,
$$p_c = \begin{cases} c+2, & c \equiv 0, 8, 9, 10, 17 \bmod{18}; \\ 4, & c \equiv 1 \bmod{18}; \\ 9, &$$
其它情形.

1953

主要猜想结论

根据这些结论, 我们提出如下猜想:



主要猜想结论

根据这些结论, 我们提出如下猜想:

猜想

固定集合 S. 存在正整数 q,N 以及 $\alpha_r,\beta_r,\lambda_r,\mu_r,0\leqslant r< q$, 使得当 $c\geqslant N$ 且 $c\equiv r \bmod q$ 时, $\mathrm{SUB}(S\cup\{c\})$ 的预周期和周期分别是 $\alpha_rc+\beta_r$ 和 $\lambda_rc+\mu_r$.

主要猜想结论

根据这些结论, 我们提出如下猜想:

猜想

固定集合 S. 存在正整数 q,N 以及 $\alpha_r,\beta_r,\lambda_r,\mu_r,0\leqslant r< q$, 使得当 $c\geqslant N$ 且 $c\equiv r \bmod q$ 时, $\mathrm{SUB}(S\cup\{c\})$ 的预周期和周期分别是 $\alpha_rc+\beta_r$ 和 $\lambda_rc+\mu_r$.

定理

上述猜想在如下情形成立:

- (1) $1 \in S$ 且 S 所有元素均为奇数:
- (2) $S = \{1, b\};$
- (3) $S = \{a, 2a\};$
- (4) $S = \{a, a+1, \dots, b-1, b\}.$

这个猜想可以指导我们寻找特定周期的 SG 数列.

这个猜想可以指导我们寻找特定周期的 SG 数列. 如果 \mathcal{G}_S 的周期为 2, 称 $\mathrm{SUB}(S)$ ultimately bipartite 是最终二分的.

这个猜想可以指导我们寻找特定周期的 SG 数列. 如果 \mathcal{G}_S 的周期为 2, 称 $\mathrm{SUB}(S)$ ultimately bipartite

是最终二分的. 可以证明如果 SUB(S) 是最终二分的, 则 S 不含偶数.

1053

2024年2月22日

这个猜想可以指导我们寻找特定周期的 SG 数列. 如果 \mathcal{G}_S 的周期为 2, 称 $\mathrm{SUB}(S)$ ultimately bipartite

是最终二分的. 可以证明如果 SUB(S) 是最终二分的, 则 S 不含偶数.

例

设 $a \geqslant 3$ 是奇数. 如果 S 是如下情形之一:

- $S = \{3, 5, 9, \dots, 2^a + 1\};$
- $S = \{3, 5, 2^a + 1\};$
- $S = \{a, a+2, 2a+3\};$
- $S = \{a, 2a + 1, 3a\},\$

则 SUB(S) 是最终二分的.

根据上面的例子和猜想的启发,我们发现了如下三元最终二分 SUB(S).

根据上面的例子和猜想的启发, 我们发现了如下三元最终二分 SUB(S).

定理

设 $a \ge 3$ 是奇数, $t \ge 1$. 如果 S 是如下情形之一:

- (1) $S = \{a, a+2, (2a+2)t+1\};$
- (2) $S = \{a, 2a + 1, (3a + 1)t 1\};$
- (3) $S = \{a, 2a 1, (3a 1)t + a 2\},\$

则 SUB(S) 是最终二分的.

根据上面的例子和猜想的启发,我们发现了如下三元最终二分 SUB(S).

定理

设 $a \ge 3$ 是奇数, $t \ge 1$. 如果 S 是如下情形之一:

- (1) $S = \{a, a+2, (2a+2)t+1\};$
- (2) $S = \{a, 2a + 1, (3a + 1)t 1\};$
- (3) $S = \{a, 2a 1, (3a 1)t + a 2\},\$

则 SUB(S) 是最终二分的.

对于四元情形, 我们通过计算发现了当 $3 \le a \le 25, c < 500$ 且 $c \ne \pm 1 \mod a$ 时, SUB($\{a, 2a + 1, 3a, c\}$) 是最终二分的.

1953

谢谢!