

# 不偏ゲームと Grundy 数

eo eo

以下、将来の自分のためのメモであり、「石取りゲームの数学、佐藤文広」を参考にしてまとめる。

## 不偏ゲームの定義

不偏ゲームとは以下の性質を満たすゲームである。

- 先手と後手の 2 人で交互に手を進める。
- ある局面で打てる手は先手と後手で同じである。
- ゲームの終了局面が与えられている。
- どの局面からでも有限回の手数で必ず終了局面に到達する。

有名な不偏ゲームとしては Nim が挙げられる。一方で、不偏ゲームではないゲームの例としてオセロが挙げられる。これは、オセロはある局面で打てる手が先手と後手で異なるためである。

## 不偏ゲームの数学的な定義

**定義 (不偏ゲーム):**  $\mathcal{P}$  を集合、 $\mathcal{R}$  を写像  $\mathcal{R}: \mathcal{P} \rightarrow 2^{\mathcal{P}}$  とする。このとき、組  $\mathcal{A} = (\mathcal{P}, \mathcal{R})$  のことを**不偏ゲーム**という。さらに、 $\mathcal{P}$  の元を  $\mathcal{A}$  の局面、 $\mathcal{R}$  を  $\mathcal{A}$  のルールという。また、 $\mathcal{R}(P)$  の元を局面  $P$  の後続局面という。

注意:  $2^X$  は  $X$  のべき集合である。

以下、本記事では  $\mathcal{A} = (\mathcal{P}, \mathcal{R})$  を不偏ゲームとする。

さらに、本記事では不偏ゲームには有限回の手で終了するという条件を課す。

**定義 (ゲームの進行):**  $n > 0$  を自然数とする。 $P_1, \dots, P_n \in \mathcal{P}$  が  $P_{i+1} \in \mathcal{R}(P_i)$  ( $i = 1, \dots, n-1$ ) を満たすとき、列  $(P_1, \dots, P_n)$  は  $P_1$  から始まる長さ  $n$  のゲーム列であるという。一つの局面  $P$  からなる列  $(P)$  も長さ 1 のゲーム列であるとみなす。

**定義 (有限性条件):** 次を満たすとき、 $\mathcal{A}$  を有限型の不偏ゲームという。

- ある  $n_0 \in \mathbb{N}$  が存在して、 $\mathcal{A}$  の長さ  $n_0$  以上のゲーム列が存在しない。

以下、本記事では有限型の不偏ゲームのみを扱う。

**定義 (局面の長さ):** 局面  $P \in \mathcal{P}$  に対して、 $l(P)$  を  $P$  から始まるゲーム列の長さの最大値とする。 $l(P)$  は不偏ゲームの有限性条件から一意に定まる。 $l(P)$  を **局面  $P$  の長さ** という。

**定義 (終了局面):** 局面  $P$  が  $\mathcal{R}(P) = \emptyset$  を満たすとき、 $P$  を **終了局面** という。終了局面全体の集合を  $\mathcal{E}$  とおく：

$$\mathcal{E} := \{P \in \mathcal{P} \mid \mathcal{R}(P) = \emptyset\}$$

$\mathcal{A}$  の有限性から、 $\mathcal{E} \neq \emptyset$  となることが分かる。また、 $P \in \mathcal{E}$  に対して  $l(P) = 1$  が成り立つ。

## 不偏ゲームの勝敗

不偏ゲームの勝敗を考える。

**定義 (不偏ゲームの勝敗):** このとき、以下のように再帰的に  $\mathcal{G}$  と  $\mathcal{S}$  を定義する。

- $\mathcal{E} \subset \mathcal{G}$  とする。
- $P \in \mathcal{P}$  に対して、任意の後続局面  $Q \in \mathcal{R}(P)$  が  $Q \in \mathcal{S}$  を満たすなら、 $P \in \mathcal{G}$  とする。
- $P \in \mathcal{P}$  に対して、ある後続局面  $Q \in \mathcal{R}(P)$  が存在して、 $Q \in \mathcal{G}$  を満たすなら、 $P \in \mathcal{S}$  とする。

$\mathcal{G}$  の元を **後手必勝局面**、 $\mathcal{S}$  の元を **先手必勝局面** という。

局面の長さが小さい順に考えることで、任意の  $P \in \mathcal{P}$  が  $P \in \mathcal{G} \cup \mathcal{S}$  となることが分かる。さらに、 $\mathcal{P} = \mathcal{G} \sqcup \mathcal{S}$  となることも分かる。

## 不偏ゲームの例

**例 (一山 Nim):** 石が  $n$  個つまれている山が一つある。このとき、二人で交互に好きなだけ石を取り合う。

## Grundy 数