# 알고리즘게임

최백준 choi@startlink.io

# 조합 게임

## 조합 게임

- 1. 두 사람이 턴을 번갈아가면서 게임을 한다
- 2. 완벽한 정보를 가지고 있다
- 3. 더 이상 움직일 수 없으면 이기는 경우 또는 지는 경우이다
- 4. 게임을 어떻게 플레이해도 게임이 끝난다.

- 게임은 보통 위치로 이루어져 있으며
- 턴을 번갈아가면서 게임을 진행한다

- Impartial Game (공정한 게임)
- 위치에 상관없이 두 사람이 선택할 수 있는 방법이 같다
- Partizan Game (편파적인 게임)
- 위치에 따라 선택할 수 있는 방법이 다르다

Combinatorial Game

• 이번 강의에서 다루는 내용은 Impartial Game (공정한 게임)

- 두 플레이어 A와 B가 있다
- 돌 21개가 탁자 위에 있다
- 한 번에 돌을 1, 2, 3개 가져갈 수 있다 (적어도 1개의 돌은 가져가야 함)
- A가 먼저 게임을 시작하고, 턴을 번갈아가면서 게임을 한다
- 마지막 돌을 가져가는 사람이 게임을 이긴다
  - 즉, 돌을 가져갈 수 없는 사람이 게임을 진다

### 조합 게임

- Normal Play Rule
- 마지막 돌을 가져가는 사람이 게임을 이긴다
  - 즉, 돌을 가져갈 수 없는 사람이 게임을 진다
- Misère Play Rule
- 마지막 돌을 가져가는 사람이 게임을 진다
  - 즉, 돌을 가져갈 수 없는 사람이 게임을 이긴다

#### Combinatorial Game

- 돌이 1, 2, 3개 남았으면 다음 플레이어가 돌을 다 가져갈 수 있기 때문에 게임을 이긴다
- 돌이 4개 남았으면, 돌을 어떻게 가져가도 항상 1, 2, 3개가 남기 때문에, 게임을 진다
- 돌이 5, 6, 7개 남았으면, 1, 2, 3개를 가져가서 돌을 4개 남게 만들 수 있기 때문에 게임을 이긴다
- 돌이 8개 남았으면, 돌을 어떻게 가져가도 항상 5, 6, 7개가 남기 때문에, 게임을 진다

• 돌이 4의 배수개수 만큼 남았으면, 게임을 지고 그 외의 경우에는 게임을 이긴다

- P-위치
- Previous Player가 이기는 위치
- 방금 턴을 가진 사람이 이기는 위치
- N-위치
- Next Player가 이기는 위치
- 턴을 가질 사람이 이기는 위치

- P-위치: 0, 4, 8, 12, 16, ···
- N-위치: 1, 2, 3, 5, 6, 7, ···

# 조합 게임

- 모든 끝나는 위치는 P-위치이다
- 모든 N-위치에서 적어도 하나는 P-위치로 움직일 수 있다
- 모든 P-위치에서 모든 움직임은 N-위치로 이동한다

- P-위치에 있으면 진다 (L)
- N-위치에 있으면 이긴다 (W)

i	O	1	2	3	4	5	6	7	8	9	10	11	12	13	14	15	16	17
																	L	

- 돌을 1, 3, 4개 가져갈 수 있다
- 마지막돌을 가져가는 사람이 이긴다

i	O	1	2	3	4	5	6	7	8	9	10	11	12	13	14	15	16	17
D[i]																		

- 돌을 1, 3, 4개 가져갈 수 있다
- 마지막돌을 가져가는 사람이 이긴다

i	O	1	2	3	4	5	6	7	8	9	10	11	12	13	14	15	16	17

- 돌을 1, 3, 4개 가져갈 수 있다
- 마지막돌을 가져가는 사람이 진다

i	O	1	2	3	4	5	6	7	8	9	10	11	12	13	14	15	16	17
D[i]																		

- 돌을 1, 3, 4개 가져갈 수 있다
- 마지막돌을 가져가는 사람이 진다

i	O	1	2	3	4	5	6	7	8	9	10	11	12	13	14	15	16	17
																		L

- P-위치에 있으면 진다 (L)
- N-위치에 있으면 이긴다 (W)

i	O	1	2	3	4	5	6	7	8	9	10	11	12	13	14	15	16	17

- 돌을 1, 3개 가져갈 수 있다
- 마지막돌을 가져가는 사람이 이긴다

i	O	1	2	3	4	5	6	7	8	9	10	11	12	13	14	15	16	17
D[i]																		

- 돌을 1, 3개 가져갈 수 있다
- 마지막 돌을 가져가는 사람이 이긴다
- https://gist.github.com/Baekjoon/c4aa66735b4a5cb72a47

i	O	1	2	3	4	5	6	7	8	9	10	11	12	13	14	15	16	17
																	L	

- 돌을 1, 3개 가져갈 수 있다
- 마지막돌을 가져가는 사람이 진다

i	O	1	2	3	4	5	6	7	8	9	10	11	12	13	14	15	16	17
D[i]																		

- 돌을 1, 3개 가져갈 수 있다
- 마지막 돌을 가져가는 사람이 진다
- https://gist.github.com/Baekjoon/7e626445bd96042b8d1d

i	O	1	2	3	4	5	6	7	8	9	10	11	12	13	14	15	16	17
																		L

- 돌을 1, 3, 4개 가져갈 수 있다
- 마지막돌을 가져가는 사람이 이긴다

i	O	1	2	3	4	5	6	7	8	9	10	11	12	13	14	15	16	17
D[i]																		

- 돌을 1, 3, 4개 가져갈 수 있다
- 마지막 돌을 가져가는 사람이 이긴다
- https://gist.github.com/Baekjoon/bd83c0b529c5d4482748

i	O	1	2	3	4	5	6	7	8	9	10	11	12	13	14	15	16	17

- 돌을 1, 3, 4개 가져갈 수 있다
- 마지막돌을 가져가는 사람이 진다

i	O	1	2	3	4	5	6	7	8	9	10	11	12	13	14	15	16	17
D[i]																		

- 돌을 1, 3, 4개 가져갈 수 있다
- 마지막 돌을 가져가는 사람이 진다
- <a href="https://gist.github.com/Baekjoon/cccff2d802eb0bffa2b5">https://gist.github.com/Baekjoon/cccff2d802eb0bffa2b5</a>

i	O	1	2	3	4	5	6	7	8	9	10	11	12	13	14	15	16	17
																		L

- 돌을 1, 3개 가져갈 수 있다
- 마지막돌을 가져가는 사람이 이긴다
- $N \le 1,000,000,000,000$

i	O	1	2	3	4	5	6	7	8	9	10	11	12	13	14	15	16	17

- 돌을 1, 3개 가져갈 수 있다
- 마지막돌을 가져가는 사람이 이긴다
- $N \le 1,000,000,000,000$
- https://gist.github.com/Baekjoon/adfeb2f69d6e3ff0a086

i	O	1	2	3	4	5	6	7	8	9	10	11	12	13	14	15	16	17

- 돌을 1, 3, 4개 가져갈 수 있다
- 마지막돌을 가져가는 사람이 이긴다
- $N \le 1,000,000,000,000$

i	O	1	2	3	4	5	6	7	8	9	10	11	12	13	14	15	16	17
D[i]																		

- 돌을 1, 3, 4개 가져갈 수 있다
- 마지막돌을 가져가는 사람이 이긴다
- $N \le 1,000,000,000,000$
- https://gist.github.com/Baekjoon/c7ea7c2f04aad82904b2

i	O	1	2	3	4	5	6	7	8	9	10	11	12	13	14	15	16	17

- 돌을 1, 4, 16, 64, ··· (4<sup>k</sup>)개 가져갈 수 있다
- 마지막 돌을 가져가는 사람이 이긴다
- $N \le 1,000,000,000,000$

i	O	1	2	3	4	5	6	7	8	9	10	11	12	13	14	15	16	17	18	19
D[i]																				

- 돌을 A[1], A[2], ···, A[K]개 가져갈 수 있다
- 돌을 가져가는 방법이 없는 사람이 진다.
- $N \le 1,000,000,000$
- K ≤ 22

https://www.acmicpc.net/problem/9662

• 가능한 방법이 총 K개이기 때문에, 2^K에서 주기를 갖게 된다

### 박소나누기 게임

- 한 박스에 돌이 N개, 다른 박스에 돌이 M개 들어있다
- 턴: 박스를 하나 선택하고, 박스 안에 들어있는 돌을 모두 버린다.
- 그 다음 다른 박스에 들어있는 돌을 분배한다.
- 각 박스에는 돌이 적어도 1개 이상 있어야 한다.
- 두 박스에 돌을 각각 1개 만드는 사람이 이긴다.
- N, M이 주어졌을 때, 승자 구하기

# 박스 나누기 게임

https://www.acmicpc.net/problem/11867

• https://gist.github.com/Baekjoon/67402c71b1fe8bb4b8ba

### 님게임

#### The Game of Nim

- 돌더미 3개가 있다.
- 각 사람은 비어있지 않은 돌 더미를 하나를 선택하고, 돌을 가져간다. (제한 없음)
- 마지막 돌을 제거한 사람이 게임을 이기게 된다 (더 이상 가져갈 돈이 없는 사람이 게임을 진다)

#### The Game of Nim

- (0, 0, 0)은 지는 위치이다
- (0, 0, x)는 이기는 위치이다 (x > 0)
- (0, 0, 1)은 이기는 위치이다
- (0, 1, 1)은 지는 위치이다
- (0, 1, x)은 이기는 위치이다

The Game of Nim

• 돌의 개수를 XOR한 결과가 0이면 지는 위치이다

https://www.acmicpc.net/problem/11868

• https://gist.github.com/Baekjoon/d2b24634d27e1f9f08fb

### 님블

- 님블은  $1 \times N$  직사각형에서 즐기는 게임이다. 직사각형은  $1 \times 1$  크기의 정사각형으로 나누어져 있고, 가장 왼쪽 정사각형은 0번, 그 오른쪽 정사각형은 1번, ..., 가장 오른쪽 정사각형은 N-1번이다. 각 정사각형에는 동전이 놓여져 있을 수 있는데, 한 개 이상 놓여져 있을 수도 있다.
- 두 사람은 턴을 번갈아가면서 게임을 진행한다. 턴은 동전을 하나 고르고, 동전을 왼쪽으로 옮기는 것으로 이루어져 있다.
- 모든 동전이 0에 있으면 게임이 끝나게 되며, 마지막 동전을 0으로 옮긴 사람이 게임을 이긴다.

## 님블

- 이 문제는 님 게임 2와 같은 문제이다.
- k번째 칸에 있는 동전은 k개 돌이 있는 돌 더미와 같다
- <a href="https://gist.github.com/Baekjoon/d2b24634d27e1f9f08fb">https://gist.github.com/Baekjoon/d2b24634d27e1f9f08fb</a>

### 돌게임

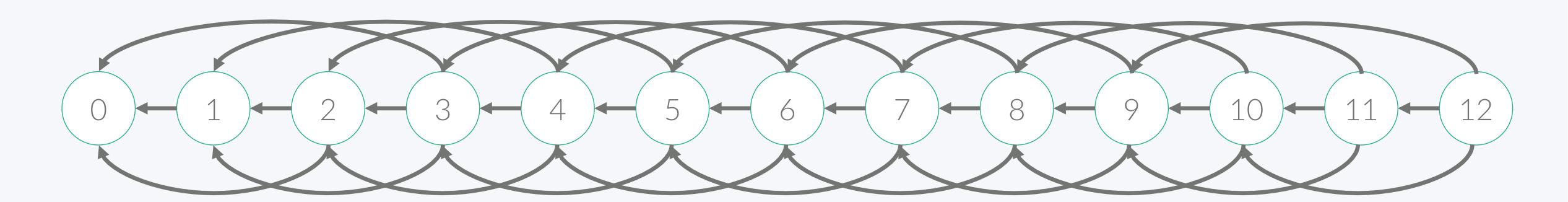
#### Combinatorial Game

- 두 플레이어 A와 B가 있다
- 돌 21개가 탁자 위에 있다
- 한 번에 돌을 1, 2, 3개 가져갈 수 있다 (적어도 1개의 돌은 가져가야 함)
- A가 먼저 게임을 시작하고, 턴을 번갈아가면서 게임을 한다
- 마지막 돌을 가져가는 사람이 게임을 이긴다
  - 즉, 돌을 가져갈 수 없는 사람이 게임을 진다

## 돌게임

#### Combinatorial Game

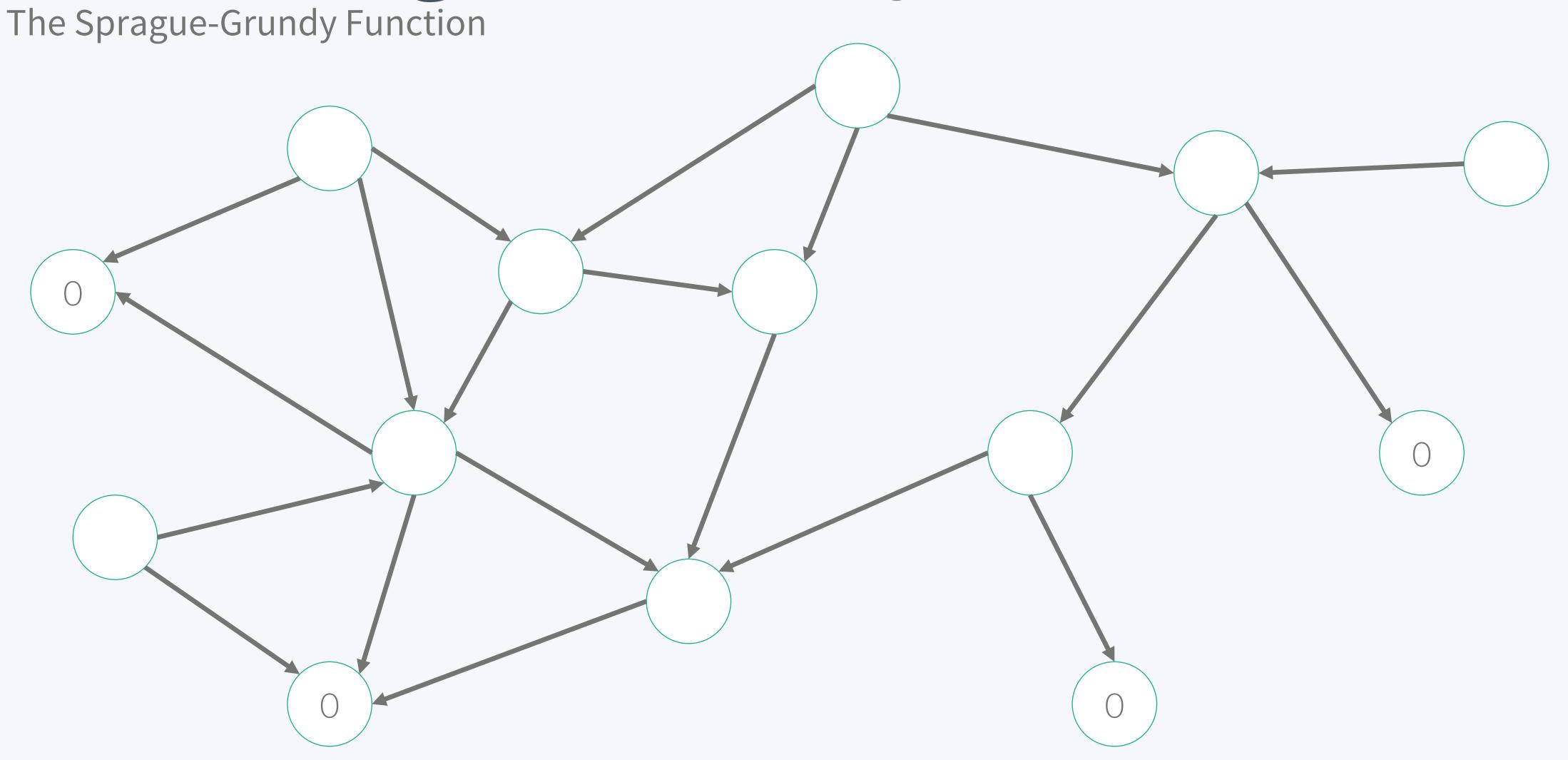
- G = (X, F)
- X = 정점 (위치)
- F = 함수, F(x) ⊂ X
- F(x) = x에서 이동할 수 있는 위치
- F(x)가 비어있다면 끝나는 위치

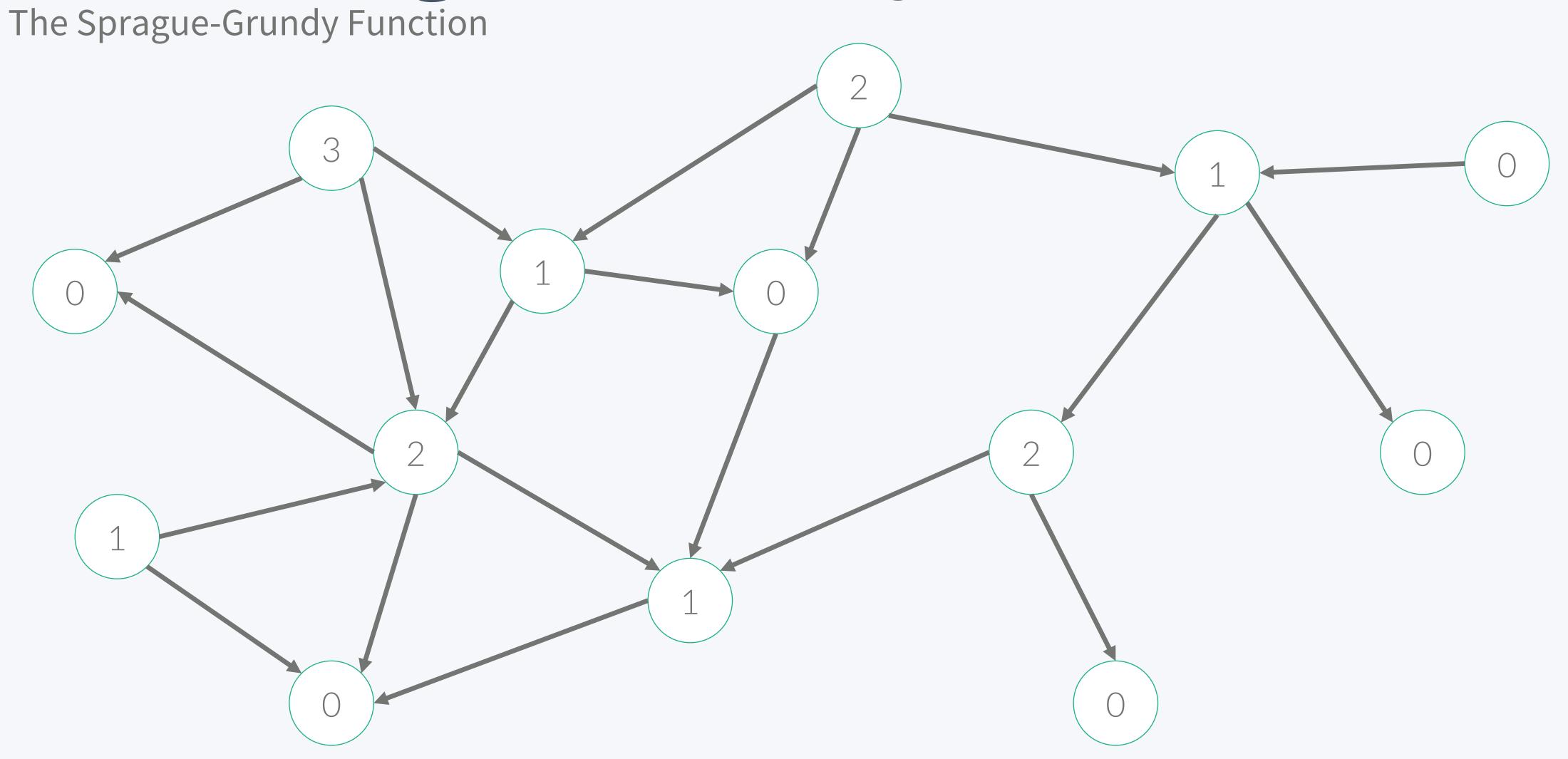


#### 44

# The Sprague-Grundy Function

- $g(x) = min\{n \ge 0, n \ne g(y) \text{ for } y \in F(x)\}$
- g(x)는 x의 다음 위치 y의 g(y)에 포함되지 않는 가장 작은 정수





# 돌게임

#### Combinatorial Game

i	O	1	2	3	4	5	6	7	8	9	10	11	12	13	14	15	16	17
g(i)																		

# 돌게임

#### Combinatorial Game

i	O	1	2	3	4	5	6	7	8	9	10	11	12	13	14	15	16	17
																	0	

# The Sprague-Grundy Function

- 게임이 여러 개로 구성된 경우에는
- 각 게임의 Sprague-Grundy Function 값을 XOR 한 값이 Sprague-Grundy Function 의 값이다
- XOR한 값이 0이면 P-위치 (L)
- 0이 아니면 N-위치 (W)

- 님 게임을 돌 더미 하나 있는 것을 게임 하나라고 생각하자
- 그럼 각각 하나 하나에 대해서 Sprague-Grundy Value를 계산해보자

i	O	1	2	3	4	5	6	7	8	9	10	11	12	13	14	15	16	17
g(i)																		

- 님 게임을 돌 더미 하나 있는 것을 게임 하나라고 생각하자
- 그럼 각각 하나 하나에 대해서 Sprague-Grundy Value를 계산해보자

i	O	1	2	3	4	5	6	7	8	9	10	11	12	13	14	15	16	17
																		17

- 님 게임과 같은데 규칙이 있다.
- 짝수 개수 만큼 제거할 때는 전체를 제거할 수 없다.
- 홀수 개수 만큼 제거할 때는 전체를 제거해야 한다
- 돌더미에돌이 0개 또는 2개 남으면 게임이 끝나는 상태

- 님 게임과 같은데 규칙이 있다.
- 짝수 개수 만큼 제거할 때는 전체를 제거할 수 없다.
- 홀수 개수 만큼 제거할 때는 전체를 제거해야 한다
- 돌더미에돌이 0개 또는 2개 남으면 게임이 끝나는 상태

i	O	1	2	3	4	5	6	7	8	9	10	11	12	13	14	15	16	17
g(i)																		

- 님 게임과 같은데 규칙이 있다.
- 짝수 개수 만큼 제거할 때는 전체를 제거할 수 없다.
- 홀수 개수 만큼 제거할 때는 전체를 제거해야 한다
- 돌더미에돌이 0개 또는 2개 남으면 게임이 끝나는 상태

i	O	1	2	3	4	5	6	7	8	9	10	11	12	13	14	15	16	17
																		9

- g(2k) = k-1
- g(2k-1) = k

i	O	1	2	3	4	5	6	7	8	9	10	11	12	13	14	15	16	17
																		9

https://www.acmicpc.net/problem/11871

• https://gist.github.com/Baekjoon/345a8feb04e0335a25cb

- 님 게임과 같은데 규칙이 있다.
- 돌더미하나를 선택해 돌을 하나 이상 제거한다.
- 돌이 적어도 2개 있는 돌 더미 하나를 선택한 다음, 두 개의 비어있지 않은 돌 더미로 나눈다.
  (돌은 제거할 수 없다)

- g(0) = 0
- g(1) = 1

i	O	1	2	3	4	5	6	7	8	9	10	11	12	13	14	15	16	17
g(i)	0	1																

- 2는 가능한 방법이
- 0, 1, (1, 1) 이다.
- g(0) = 0, g(1) = 1, g(1) = 1, g(1) = 1, g(1) = 1 g(1) = 1
- g(2) = 2

i	O	1	2	3	4	5	6	7	8	9	10	11	12	13	14	15	16	17
g(i)																		

- 3은 가능한 방법이
- 0, 1, 2, (1, 2) 이다
- go(0) = 0, g(1) = 1, g(2) = 2, g(1) = 0, g(1) = 1 xor g(2) = 1 xor g(2) = 1
- g(3) = 4

i	O	1	2	3	4	5	6	7	8	9	10	11	12	13	14	15	16	17
g(i)	0	1	2	4														

- g(4k+1) = 4k+1
- g(4k+2) = 4k+2
- g(4k+3) = 4k+4
- g(4k+4) = 4k+3

i	O	1	2	3	4	5	6	7	8	9	10	11	12	13	14	15	16	17
																		17

https://www.acmicpc.net/problem/11872

• <a href="https://gist.github.com/Baekjoon/e73d36d84effd9dc985a">https://gist.github.com/Baekjoon/e73d36d84effd9dc985a</a>