

## 2. 다양한 해법

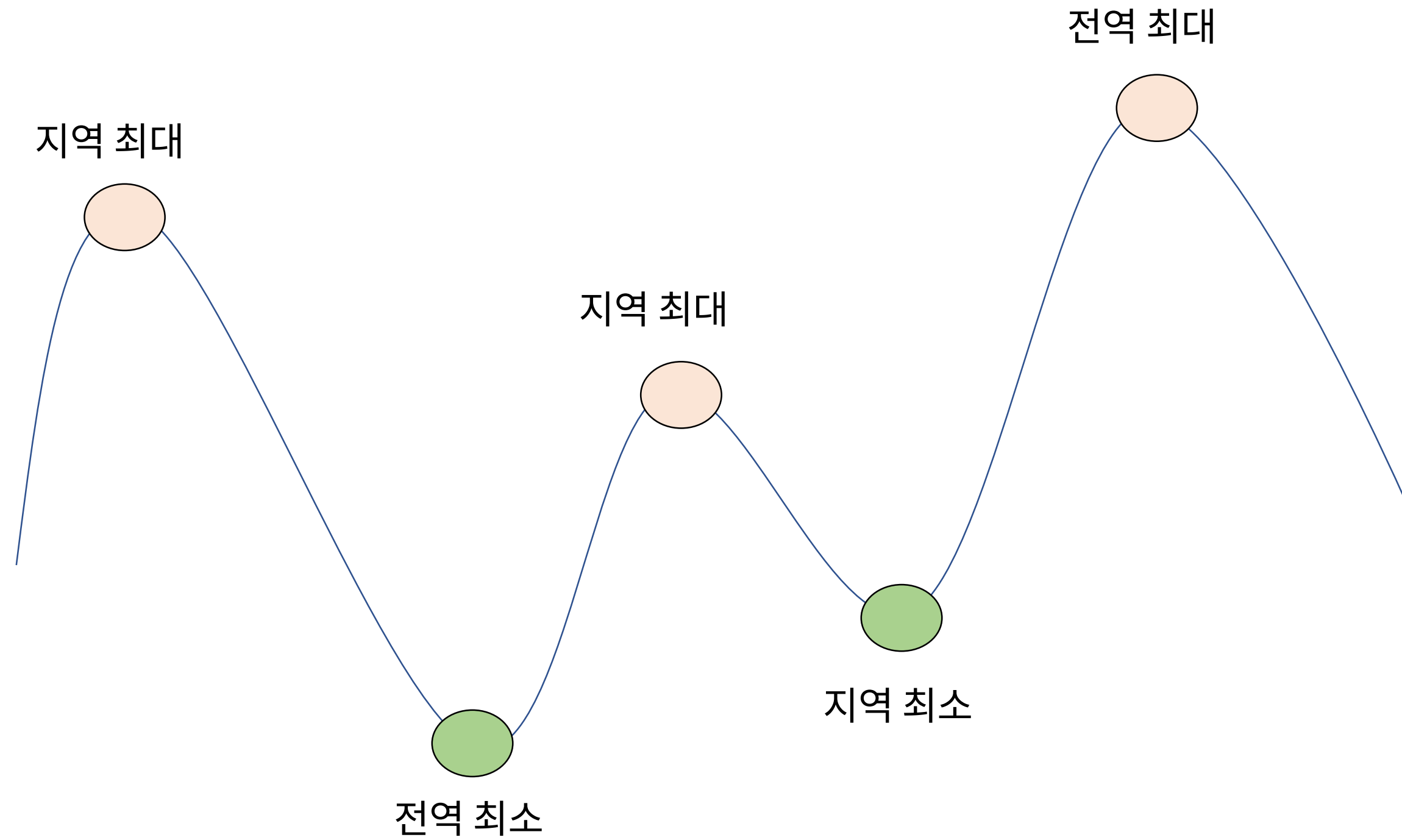
### 1 최적해 및 해법의 종류

## 최적해의 종류

1.

최적해 및 해법의 종류

최적해는 지역 최적(local optimum)과 전역 최적(global optimum)으로 구분할 수 있습니다.



- 지역 최적: 일부 영역(지역) 내에서 가장 좋은 해
- 전역 최적: 전체 탐색 공간에서 가장 좋은 해
- 전역 최적이 지역 최적보다 좋지만 찾는 것이 쉽지 않음
- 심지어는 찾은 해가 전역 최적인지 알기도 어려움

탐색 공간

## 해법의 구분

# 1.

최적해 및 해법의 종류

최적화 문제의 해법은 전역 최적해를 찾을 수 있는지 기준으로 구분할 수 있습니다.

전역 최적해를 찾을 수 있는지 여부	방법	적용 가능한 문제의 특징
O	미분을 이용한 해법	<ul style="list-style-type: none"> <li>• 제약이 없음</li> <li>• 목적 함수가 미분 가능함</li> <li>• 결정 변수로 미분한 값이 모두 0이 되는 연립 방정식을 풀 수 있음</li> </ul>
O	라그랑주 승수법 및 KKT 조건	<ul style="list-style-type: none"> <li>• 제약이 있음</li> <li>• 목적 함수가 미분 가능함</li> <li>• 결정 변수로 미분한 값이 모두 0이 되는 연립 방정식을 풀 수 있음</li> </ul>
O	전역 탐색	<ul style="list-style-type: none"> <li>• 제약이 있음</li> <li>• 탐색 공간의 크기가 유한함</li> </ul>
X	탐욕 알고리즘	<ul style="list-style-type: none"> <li>• 순서를 결정하는 문제</li> </ul>
X	내리막 경사법	<ul style="list-style-type: none"> <li>• 목적 함수가 미분 가능함</li> </ul>
X	담금질 기법	<ul style="list-style-type: none"> <li>• 해 간 유사도를 측정할 수 있음</li> </ul>
X	입자 군집 최적화	<ul style="list-style-type: none"> <li>• 특별한 제약은 없으나, 모든 결정 변수가 연속형일 때 적절</li> </ul>
X	유전 알고리즘	<ul style="list-style-type: none"> <li>• 특별한 제약은 없으나, 모든 결정 변수가 범주형일 때 적절</li> </ul>

## 2. 다양한 해법

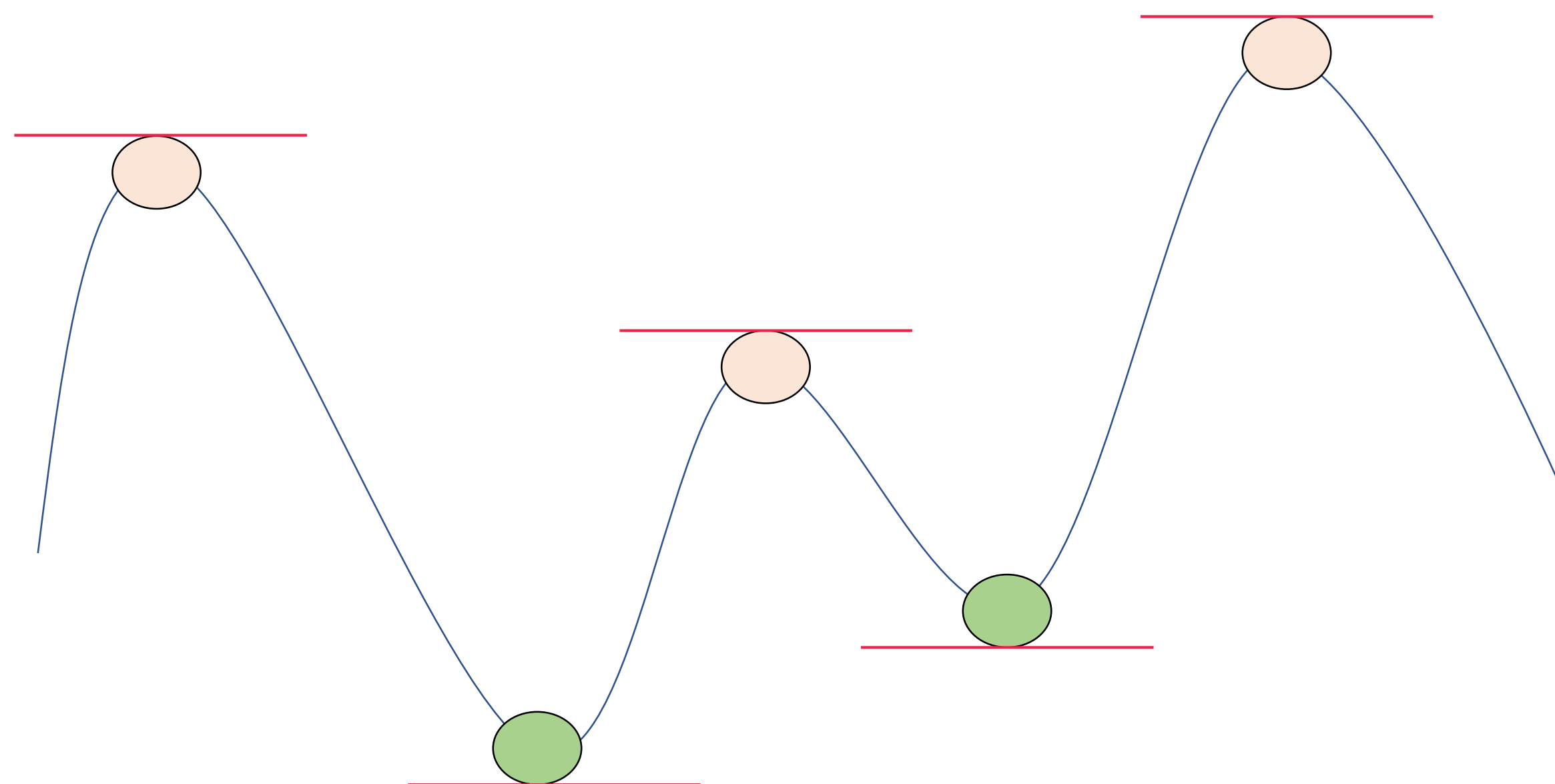
**2** 미분을 이용한 해법

## 최적해의 특성

2.

미분을 이용한 해법

지역 최적과 전역 최적 모두 접선의 기울기가 0입니다.



탐색 공간

## 제약이 없는 문제

2.

미분을 이용한 해법

목적 함수  $f(x)$ 를 결정 변수  $x$ 로 미분한 값이 0이 되는 결정 변수만 비교하면 전역 최적을 알 수 있습니다

해법: 다음을 만족하는 해를 비교

$$\frac{\partial f(x)}{\partial x} = \left( \frac{\partial f(x)}{\partial x_1}, \frac{\partial f(x)}{\partial x_2}, \dots, \frac{\partial f(x)}{\partial x_m} \right) = (0, 0, \dots, 0)$$

(예시)  $f(x) = x^2 - 4x + 9$ 의 최솟값 구하기

$$\frac{\partial f(x)}{\partial x} = 2x - 4 = 0$$

$$\rightarrow f(2) = 5$$

- 미분해서 0이 되는 점이 하나라서 별다른 비교를 하지는 않음

## 등식 형태의 제약식이 있는 문제

## 2. 미분을 이용한 해법

등식 형태의 제약식이 있는 최적화 문제는 라그랑주 승수법(Lagrange multiplier)을 이용해 최적해를 구합니다.

### 문제 구조

- 목적 함수:  $f(\boldsymbol{x})$
- $i$ 번째 제약식:  $g_i(\boldsymbol{x}) = 0$

### 해법: 다음을 만족하는 해를 비교

$$\frac{\partial h(\boldsymbol{x}, \boldsymbol{\lambda})}{\partial \boldsymbol{x}} = \mathbf{0}$$

$$\bullet \quad h(\boldsymbol{x}, \boldsymbol{\lambda}) = f(\boldsymbol{x}) + \sum_{i=1}^k \lambda_i g_i(\boldsymbol{x})$$

$$\frac{\partial h(\boldsymbol{x}, \boldsymbol{\lambda})}{\partial \boldsymbol{\lambda}} = \mathbf{0}$$

- 라그랑주 승수  $\lambda_j$ 는 0이 아니어야 함

## 부등식 형태의 제약식이 있는 문제

## 2.

미분을 이용한 해법

부등식 형태의 제약식이 있는 최적화 문제는 KKT(Karush-Kuhn-Tucker) 조건을 이용해 구합니다.

### 문제 구조

- 목적 함수:  $f(x)$
- $i$ 번째 제약식:  $g_i(x) \leq 0$

해법: 다음을 만족하는 해를 비교

$$\frac{\partial h(x, \lambda)}{\partial x} = \mathbf{0}$$

$$\lambda \cdot \frac{\partial h(x, \lambda)}{\partial \lambda} = \mathbf{0}$$

$$\lambda \geq \mathbf{0}$$



## 2. 다양한 해법

### 3 휴리스틱 방법

## 휴리스틱 해법이란?

3.

휴리스틱 방법

휴리스틱 해법은 수학적으로 완벽한 방법은 아니지만, 경험과 직관 등을 활용하여 그럴싸하게 답을 찾는 방법이라고 할 수 있습니다

### 분석적 해법

- 함수 형태의 해로 문제를 푸는 접근
- 전역 최적을 구할 수 있음

### 휴리스틱 해법

- 경험과 직관을 활용함
- 전역 최적을 보장할 수 없음
- 문제마다 방법을 설계해야 함

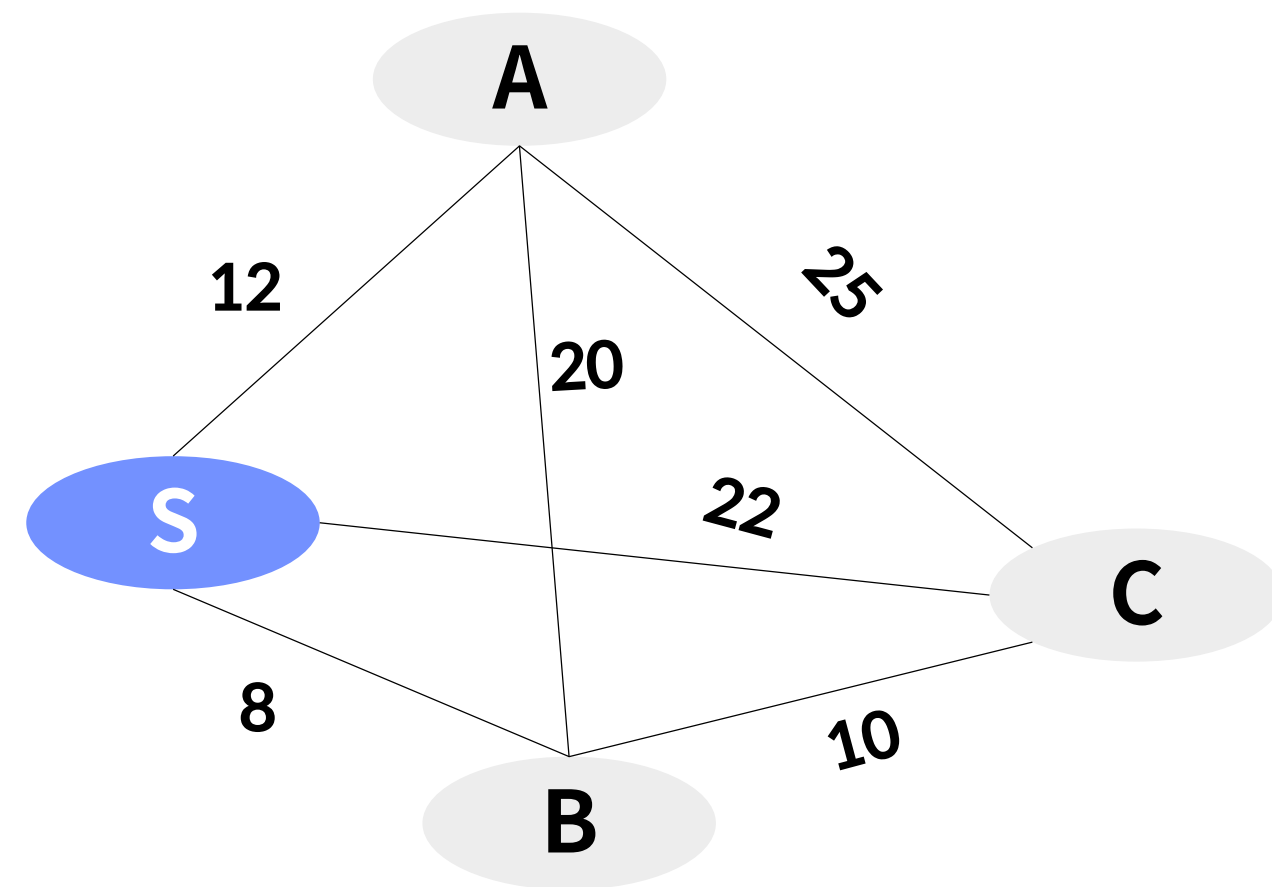
## 탐욕 알고리즘

### 3.

휴리스틱 방법

탐욕 알고리즘(greedy algorithm)은 미래를 고려하지 않고 각 단계에서 가장 좋은 선택을 하는 방법입니다.

(예시) 외판원 순회 문제: S에서 출발하여 A, B, C를 모두 방문하고 S로 되돌아오는 최소 거리 구하기

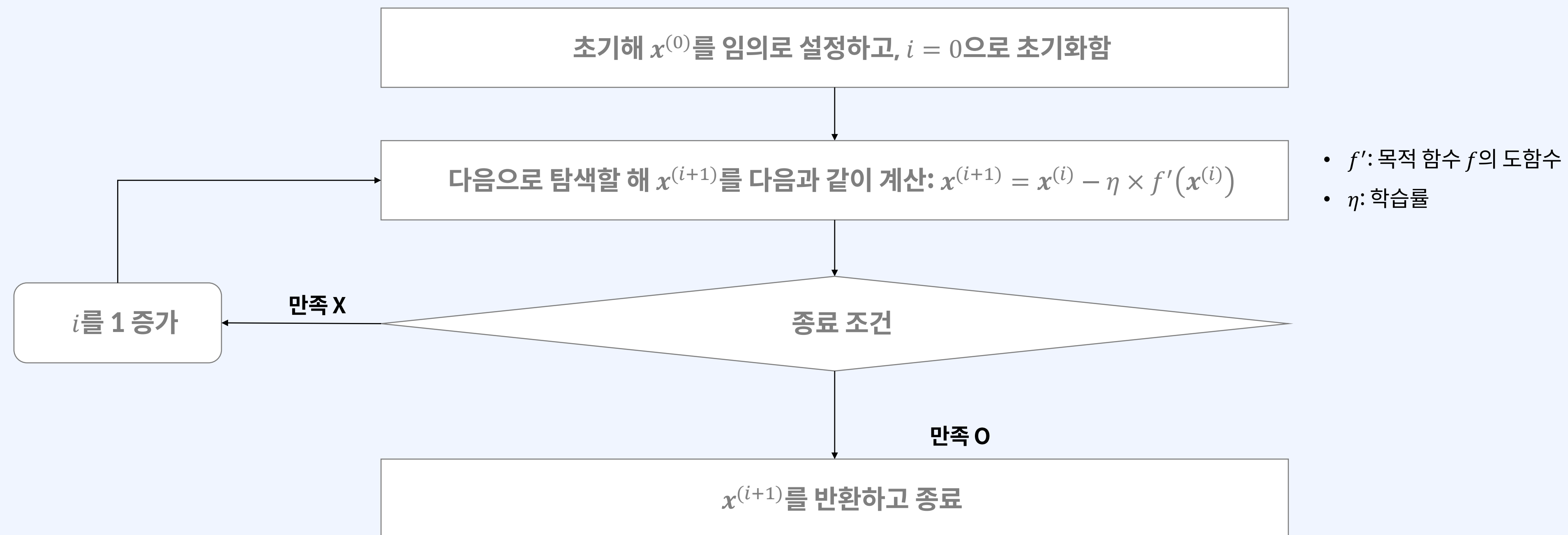


- (1) 현 위치: S, 아직 방문하지 않은 노드: {A, B, C}, 가장 가까운 노드: B (거리 8)
  - (2) 현 위치: B, 아직 방문하지 않은 노드: {A, C}, 가장 가까운 노드: C (거리 10)
  - (3) 현 위치: C, 아직 방문하지 않은 노드: {A}, 가장 가까운 노드: A (거리 25)
  - (4) 현 위치: A, 아직 방문하지 않은 노드: 없음, 가장 가까운 노드: 없음 → S로 복귀
- 해: S - B - C - A - S (목적 함수:  $8 + 10 + 25 + 12 = 55$ )

## 내리막 경사법

### 3. 휴리스틱 방법

내리막 경사법은 현재의 위치에서 그은 접선의 기울기 반대 방향으로 이동하는 것을 반복하여 지역 최적에 도달하는 휴리스틱 해법입니다.



## 담금질 기법

3.

휴리스틱 방법

담금질 기법(simulated annealing)은 지역 최적에 빠지는 것을 방지하기 위한 휴리스틱입니다.

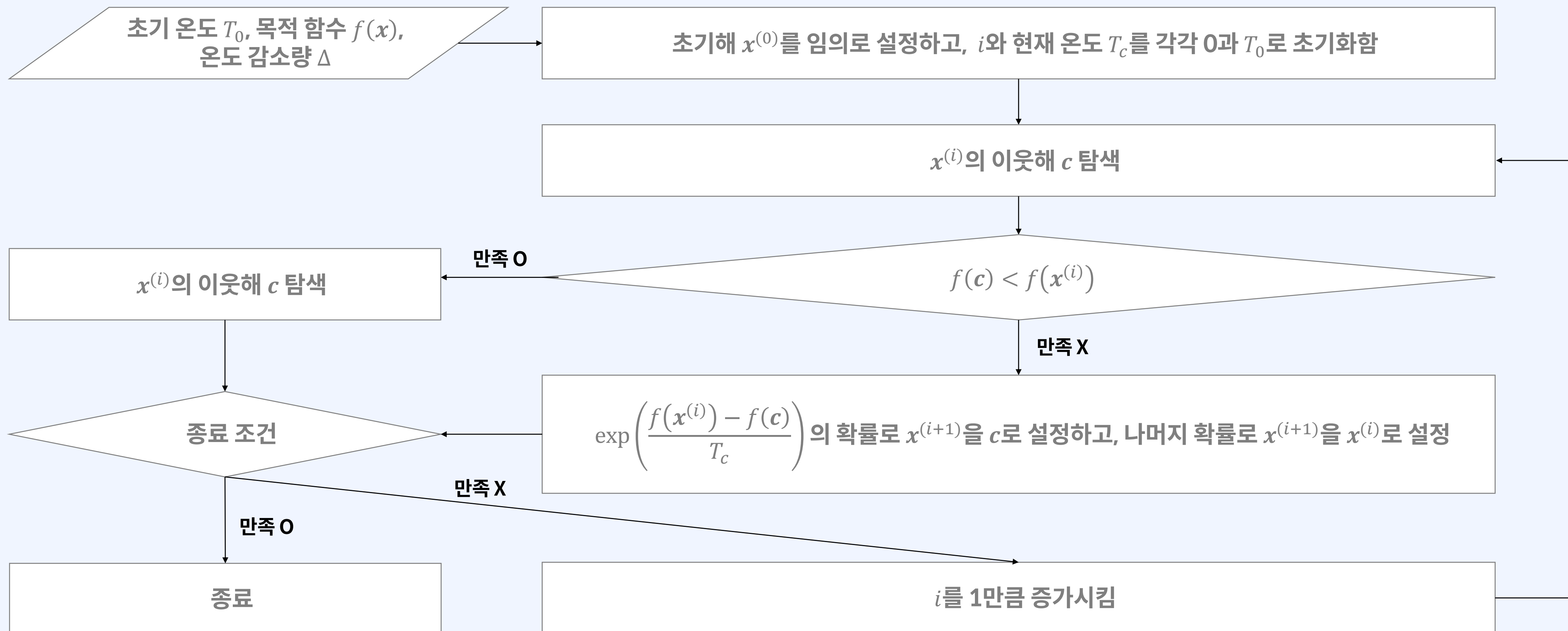
담금질 기법 영상  
(Hill\_Climbing\_with\_Simulated\_Annealing.gif)

이 해법의 핵심 아이디어는 온도가 높을 때는 해가 개선되지 않는 방향도 높은 확률로 탐색하지만, 온도가 낮을 때는 해가 개선되는 방향으로만 탐색하는 것입니다. 즉, 알고리즘 초기에는 가능한 한 많은 해를 탐색하다가 점점 해가 개선되는 방향으로만 탐색함으로써 지역 최적을 탈피합니다.

## 담금질 기법 (계속)

담금질 기법(simulated annealing)은 지역 최적에 빠지는 것을 방지하기 위한 휴리스틱입니다.

### 최소화 문제를 위한 담금질 기법



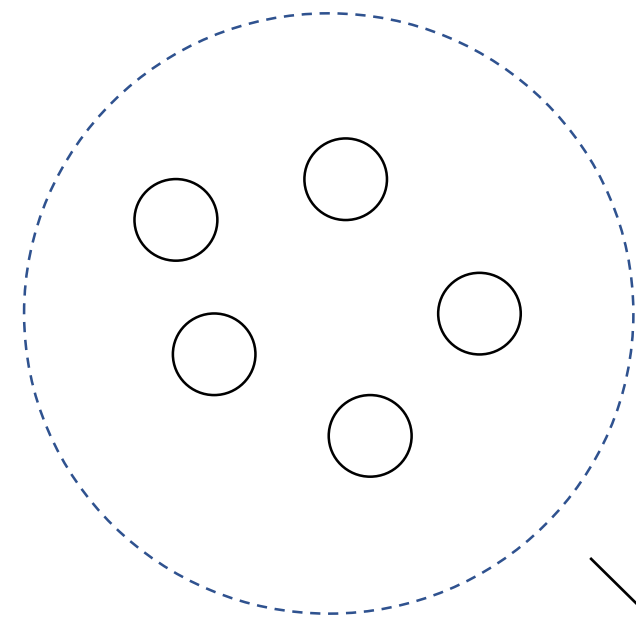
## 입자 군집 최적화

3.

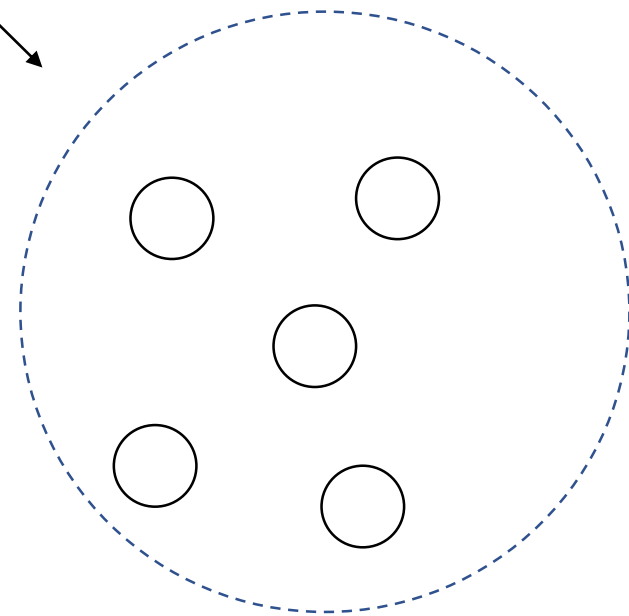
휴리스틱 방법

입자 군집 최적화는 새가 무리를 이뤄 나는 것처럼 여러 개의 해가 동시에 최적해를 찾아가는 휴리스틱 해법입니다.

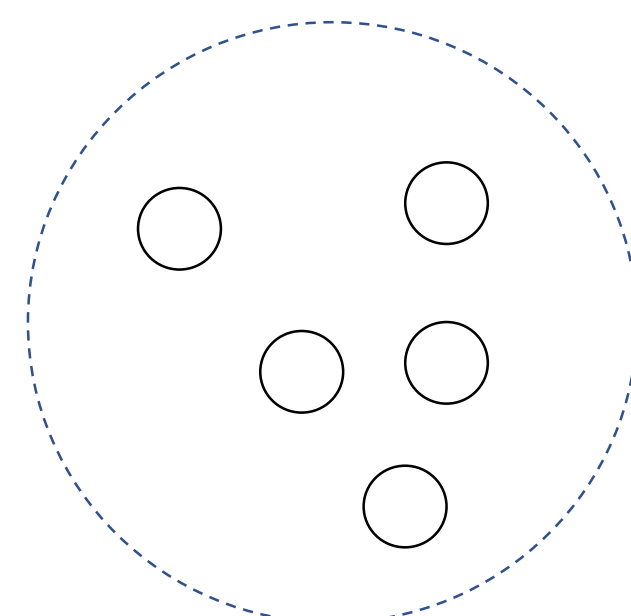
첫 번째 이터레이션



두 번째 이터레이션



세 번째 이터레이션



- 작은 원과 큰 원은 각각 입자와 군집을 나타냄
- 여러 개의 입자가 하나의 군집을 이뤄 실행 가능 공간을 탐색함
- 이터레이션마다 각 입자의 위치와 속도가 정의됨
- 입자의 위치는 해를 나타내며 속도는 다음 이터레이션에서 입자의 위치를 계산하는 데 사용함

## 입자 군집 최적화 (계속)

### 3. 휴리스틱 방법

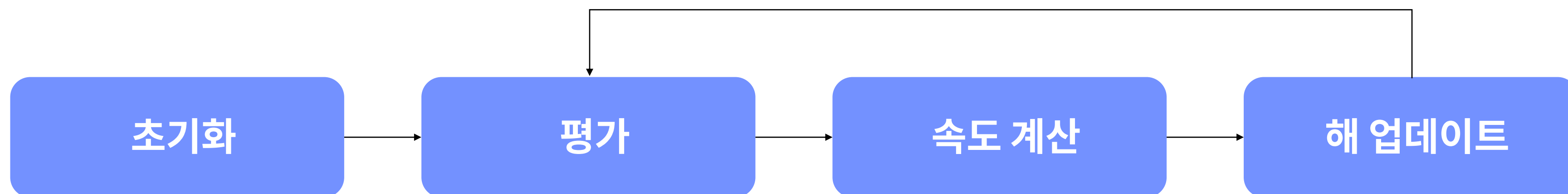
입자 군집 최적화는 새가 무리를 이뤄 나는 것처럼 여러 개의 해가 동시에 최적해를 찾아가는 휴리스틱 해법입니다.

#### 해 업데이트

$$\mathbf{x}_i^{(k+1)} = \mathbf{x}_i^{(k)} + \mathbf{v}_i^{(k+1)}$$

- $\mathbf{x}_i^{(k)}$ :  $k$ 번째 이터레이션에서  $i$  ( $i = 1, 2, \dots, n$ )번째 입자의 위치
- $\mathbf{v}_i^{(k)}$ :  $k$ 번째 이터레이션에서  $i$ 번째 입자의 속도
- 각 입자의 위치와 속도는 서로 영향을 끼침

#### 알고리즘의 구성





## 입자 군집 최적화 (계속)

### 3. 휴리스틱 방법

입자 군집 최적화는 새가 무리를 이뤄 나는 것처럼 여러 개의 해가 동시에 최적해를 찾아가는 휴리스틱 해법입니다.

#### 초기화: 모든 $i$ 에 대해 $x_i^{(0)}$ 과 $v_i^{(0)}$ 을 임의로 초기화

- $x_i^{(0)}$ 는 실행 가능 공간에서 임의로 선택함
- $v_i^{(0)}$ 는 사용자가 정한 하한  $v_L$ 과 상한  $v_U$  사이에서 임의로 선택:  $v_i^{(0)} \sim U(v_L, v_U)$

#### 평가: 모든 해를 목적 함수로 평가하고 최적 해 업데이트

- 입자  $i$ 가 찾은 최고 해 업데이트:  $p_i = \min_k f(x_i^{(k)})$
- 전체 최적 해 업데이트:  $g = \min_{i,k} f(x_i^{(k)})$

#### 해 업데이트

- $x_i^{(k+1)} = x_i^{(k)} + v_i^{(k+1)}$

#### 속도 계산

- $v_i^{(k+1)} = v_i^{(k)} + r_1(p_i - x_i^{(k)}) + r_2(g - x_i^{(k)})$
- $r_1$ 과  $r_2$ 는 각각 개별 입자의 중요도와 군집의 중요도로 사용자가 설정한 상한인  $\phi_1$ 와  $\phi_2$ 를 바탕으로 샘플링:  $r_1 \sim U(0, \phi_1), r_2 \sim U(0, \phi_2)$