# 되추적 기법

## 주요 내용

- 제약 충족 문제
- 되추적 기법
- n-여왕말 문제
- 그래프 색칠하기

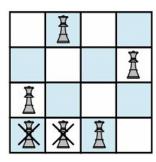
## 제약 충족 문제

- 여러 개의 대상 각각에 할당할 값을 특정 도메인(영역)에서 정해진 제약 조건에 따라 선택하는 문제
- 예제: n-여왕말 문제

#### 4-여왕말 문제

- 여왕말: 체스판에서 상하좌우, 대각선 등 임의로 움직일 수 있음
- 4-여왕말 문제
  - (대상) 변수: 1번부터 4번까지 이름이 붙은 네 개의 여왕말
  - 도메인: 4x4 모양의 체스판에 포함된 1번 열부터 4번 열
  - 제약 조건: 서로 다른 두 개의 여왕말이 하나의 행, 열, 또는 대각선 상에 위 치하지 않음

## 제약 조건 충족 여부



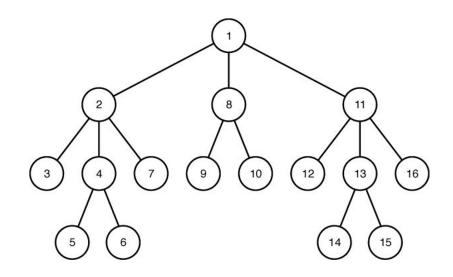
## 되추적 기법

- 제약 충족 문제를 해결하는 기법
- 백트래킹<sub>backtracking</sub>으로 불리기도 함
- 많은 제약 충족 문제가 제약 조건만 서로 다를 뿐 동일한 되추적 알고리즘으로 해결 가능

## 되추적 기법 관련 개념

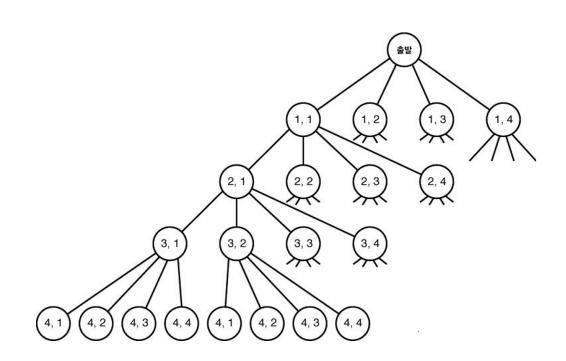
- 깊이 우선 탐색
- 상태 공간 트리
- 노드의 유망성
- 가지치기

## 깊이 우선 탐색



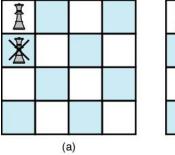
#### 상태 공간 트리

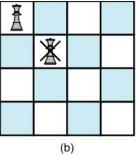
- (대상) 변수가 가질 수 있는 모든 값으로 구성된 트리
- 예제: 4x4 로 이루어진 체스판에 네 개의 체스 여왕말을 놓을 수 있는 위치를 노드로 표현한 상태 공간 트리
  - 루트: 출발 노드이며 여왕말의 위치와는 무관함.
  - 깊이 k의 노드: k 번째 여왕말이 놓일 수 있는 열 위치



#### 노드의 유망성

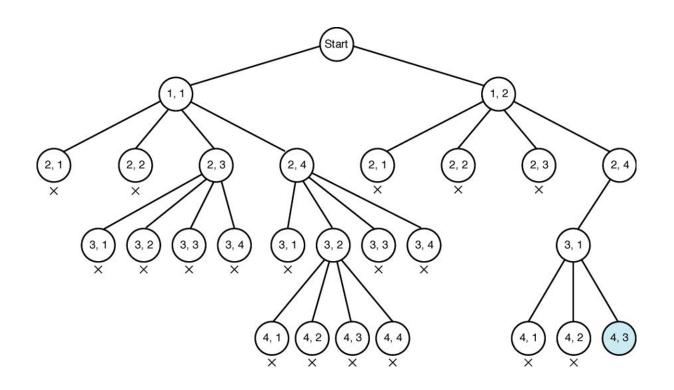
- 지정된 제약 조건을 만족시키는 노드
- 예제: 아래 그림 참고.
  - 첫째 여왕말의 위치에 따라 둘째 여왕말이 놓일 수 있는 위치에 해당하는 노드의 유망성이 결정됨
  - 둘째 여왕말에 대해 1번, 2번 칸에 해당하는 노드는 유망하지 않음



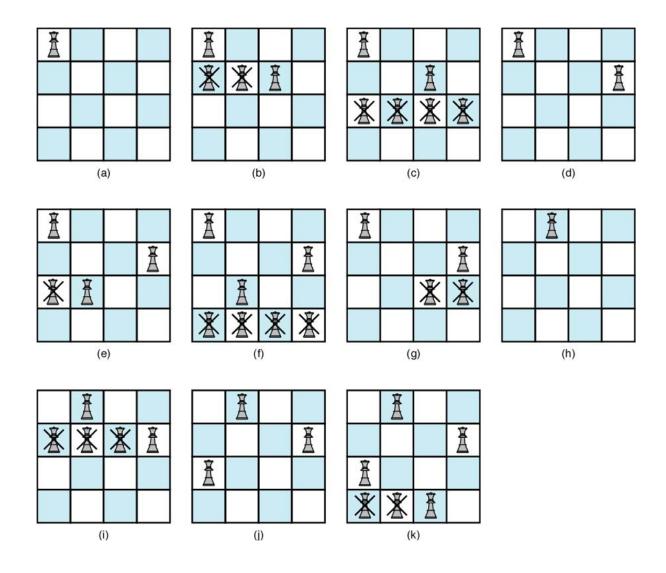


#### 가지치기

- 특정 노드에서 시작되는 가지를 제거하기
- 예제: 4x4 로 이루어진 체스판의 상태 공간 트리에서 유망하지 않은 노드를 가지치 기한 결과



#### 4-여왕말 문제 되추적 알고리즘



#### 되추적 알고리즘 vs. 깊이 우선 탐색

- 4-여왕말 문제 해결 알고리즘: 되추적 알고리즘 대 깊이 우선 탐색
- 깊이 우선 탐색 알고리즘: 155 개의 노드 탐색
- 되추적 알고리즘: 27개의 노드 탐색

## n-여왕말 문제

- (대상) 변수: 1번부터 n번까지 이름이 붙은 n 개의 여왕말
- 도메인: nxn 모양의 체스판에 포함된 1번부터 n번 열
- 제약 조건: 서로 다른 두 개의 여왕말이 하나의 행, 열, 또는 대각선 상에 위치하지 않음

#### 예제: 8-여왕말 문제

```
In [1]: from collections import defaultdict
         variables = range(1, 9)
         domains = defaultdict(list)
         columns = range(1, 9)
         for var in variables:
             domains[var] = columns
In [2]:
        domains
         defaultdict(list,
Out[2]:
                      {1: range(1, 9),
                       2: range(1, 9),
                       3: range(1, 9),
                       4: range(1, 9),
                       5: range(1, 9),
                       6: range(1, 9),
                       7: range(1, 9),
                       8: range(1, 9)})
```

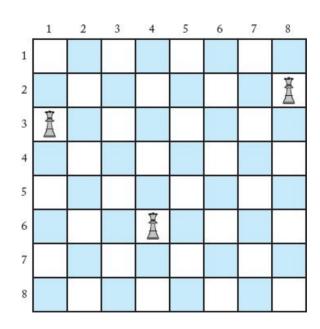
#### 유망성 판단

위치가 이미 정해진 여왕말들을 대상으로 다음 세 개의 제약 조건이 성립함을 확인한다.

- 동일한 행에 위치하지 않기: 각각의 여왕말이 다른 행에 위치되도록 하기에 알고리 즘이 작동하기에 자연스럽게 처리됨.
- 동일한 열에 위치하지 않기: 서로 다른 키에 대해 동일한 값이 사용되지 않도록 해야함.

• 동일한 대각선 상에 위치하지 않기: 두 개의 여왕말 q1, q2 가 동일한 대각선 상에 위치하려면 행과 열의 차이의 절댓값이 같아야 함(아래 그림 참고. 아래 식에서 예를 들어 q1r 과 q1c 는 각각 q1 이 위치한 행과 열의 좌표를 가리킴.

```
abs(q1r - q2r) == abs(q1c - q2c)
```



```
In [3]: def promissing_queens(assignment=defaultdict(int)):
          # q1: 모든 여왕말 대상으로 유망성 확인
           for q1r, q1c in assignment.items(): # q1의 행과 열
              # q2 = 아랫쪽에 자리한 여왕말들과 함께 제약 조건 성립 여부 확인
              # q1r과 q2r은 자연스럽게 다름
              for q2r in range(q1r + 1, len(assignment) + 1):
                 q2c = assignment[q2r]
                 if q1c == q2c:
                                               # 동일 열에 위치?
                    return False
                 if abs(q1r - q2r) == abs(q1c - q2c): # 동일 대각선상에 위치?
                    return False
          # 모든 변수에 대해 제약조건 만족됨
           return True
```

### 되추적 함수 구현

- 지금까지 설명한 내용을 재귀 함수로 구현
- 재귀는 새로운 여왕말을 위치시킬 때마다 호출

```
In [4]:
        def backtracking_search_queens(num_queens, assignment=defaultdict(int)):
            variables = range(1, num_queens+1)
             domains = defaultdict(list)
            columns = range(1, num_queens+1)
             for var in variables:
                domains[var] = columns
             if len(assignment) == len(variables):
                 return assignment
            unassigned = [v for v in variables if v not in assignment]
             first = unassigned[0] # 다음 대상 여왕말
             for value in domains[first]:
                 local_assignment = assignment.copy()
                 local_assignment[first] = value
                 if promissing_queens(local_assignment):
                     result = backtracking_search_queens(num_queens, local_assignment)
                     if result is not None:
                        return result
             return None
```

#### n-여왕말 문제 되추적 알고리즘의 시간 복잡도

• n 개의 여왕말이 주어졌을 때 상태 공간 트리에 포함된 탐색 대상 노드의 수

$$1+n+n^2+n^3+\cdots+n^n=rac{n^{n+1}-1}{n-1}$$

• 이보다 더 효율적인 알고리즘은 아직 알려지지 않았다.

# 그래프 색칠하기

준비중 ...