

실습 소요 시간 100분

5장 되추적 (Backtracking)

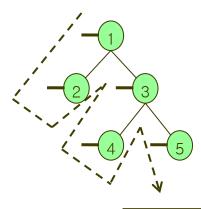
실습프로그램

- ✓ 그래프의 깊이우선검색
- ✓ 그래프의 너비우선검색
- ✓ 5-Queens problem



트리 방문(tree traversal)

1. preorder

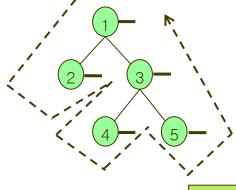


12345

3. postorder

재귀적으로

- 자신 방문
 좌측 방문
 우측 방문

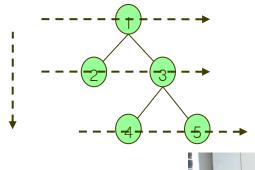


24531

재귀적으로

재귀적으로 2. inorder 21435

4. level order



12345



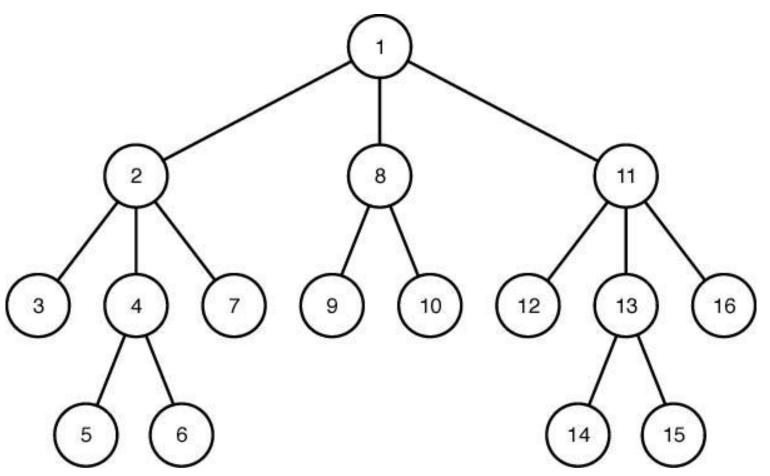
깊이우선검색(depth-first search)

뿌리마디(root)가 되는 마디(node)를 먼저 방문한 뒤, 그 마디의 모든 후손마디(descendant)들을 차례로 (보통 왼쪽에서 오른쪽으로) 방문한다.
 (= preorder tree traversal).

```
void depth_first_tree_search (node v) {
    node u;

    visit v;
    for (each child u of v)
        depth_first_tree_search(u)
}
```

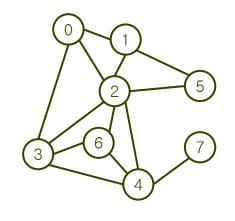
깊이우선검색의 예

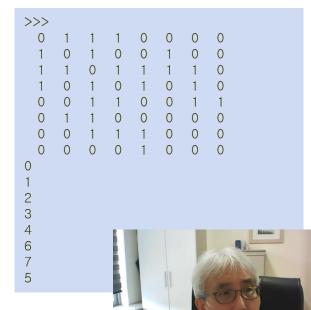




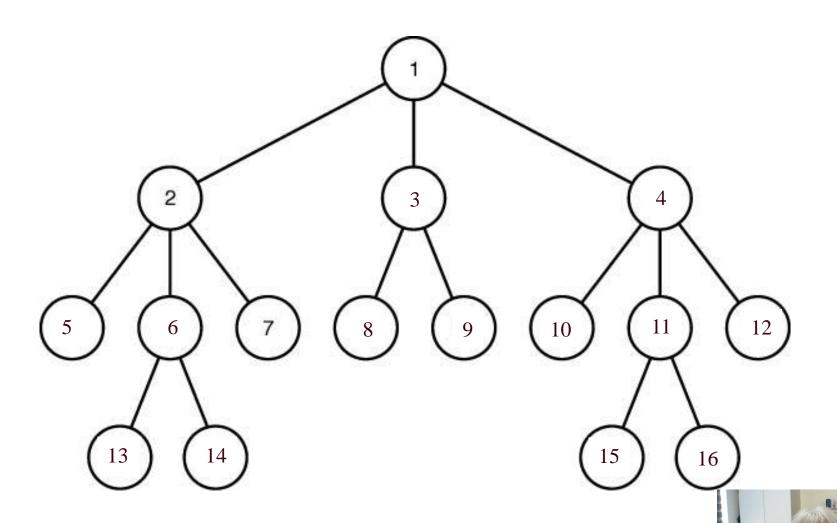
[실습프로그램] 그래프의 깊이우선검색 구현

```
import utility
e=\{0:[1,2,3], 1:[2,5], 2:[3,4,5,6], 3:[4,6], 4:[6,7]\}
n=8
a = [0 \text{ for } j \text{ in } range(0,n)] \text{ for } i \text{ in } range(0,n)]
for i in range (0, n-1):
    for j in range(i+1,n):
         if i in e:
            if j in e[i]:
                a[i][j]=1
                a[j][i]=1
utility.printMatrix(a)
visited =n*[0]
def DFS(a,v):
     깊이우선검색 구현
DFS (a, 0)
```





너비우선검색의 예



python 에서 지원하는 queue class

```
import queue

q=queue.Queue()
q.put('a')
q.put('b')
print(q.qsize())
print(q.get())
print(q.qsize())
print(q.get())
print(q.get())
```

```
2
a
1
b
False
```

```
import queue

q=queue.Queue(3)
q.put('a')
q.put('b')
q.put('c')
if q.full() != True:
        q.put('d')
print(q.qsize())
print(q.qsize())
print(q.qsize())
print(q.qsize())
print(q.qsize())
```

```
3
a
2
b
False
```



```
import queue

q=queue.PriorityQueue()
q.put(3)
q.put(1)
q.put(2)
print(q.qsize())
print(q.get())
print(q.get())
print(q.get())
print(q.qsize())
print(q.qsize())
print(q.qsize())
print(q.qset())
```

```
import queue

q=queue.LifoQueue()
q.put('a')
q.put('b')
print(q.qsize())
print(q.get())
print(q.qsize())
print(q.qsize())
```

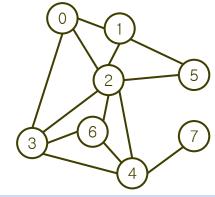
True

b a



[실습프로그램] 그래프의 너비우선검색 구현

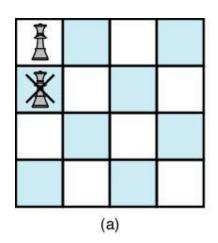
```
import utility
import queue
e=\{0:[1,2,3], 1:[2,5], 2:[3,4,5,6], 3:[4,6], 4:[6,7]\}
n=8
a = [0 \text{ for } j \text{ in } range(0,n)] \text{ for } i \text{ in } range(0,n)]
for i in range (0, n-1):
    for j in range(i+1,n):
         if i in e:
            if j in e[i]:
                a[i][j]=1
                a[j][i]=1
utility.printMatrix(a)
visited =n*[0]
def BFS(a,v):
    q=queue.Queue()
    너비우선검색 구현
BFS (a, 0)
```

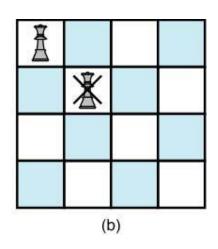




4-Queens 문제

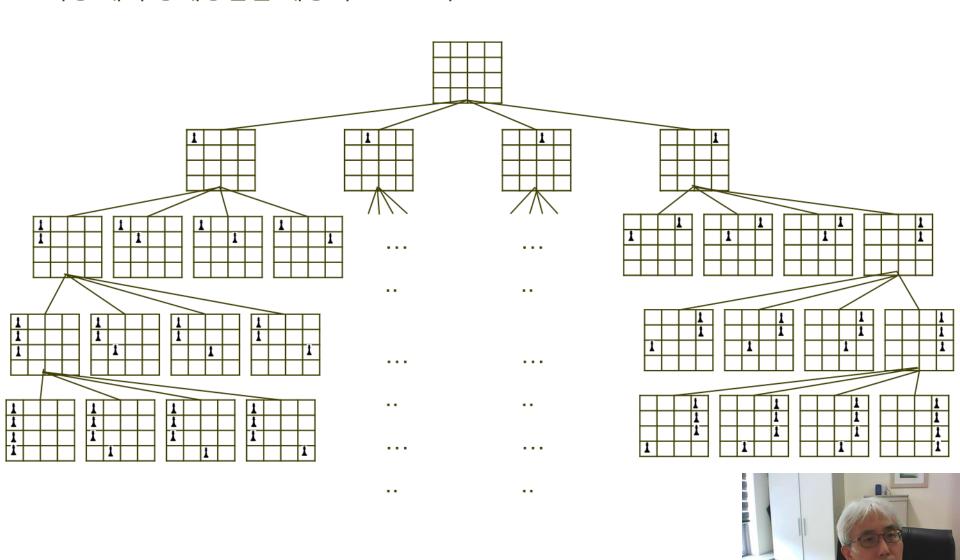
 4개의 Queen을 서로 상대방을 위협하지 않도록 4 × 4 서양장기(chess)판에 위치시키는 문제. 서로 상대방을 위협하지 않기 위해서는 같은 행이나, 같 은 열이나, 같은 대각선 상에 위치하지 않아야 한다.





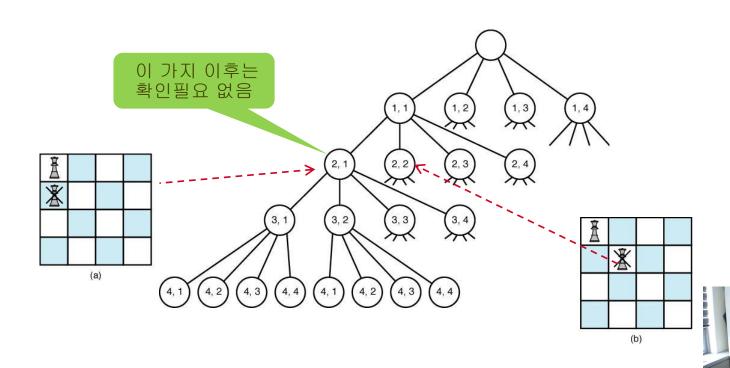


여왕 배치 상태공간을 계층적으로 표시



상태공간트리(state space tree)

- 뿌리마디에서 잎마디(leaf)까지의 경로는 해답후보(candidate solution)가 되는데, 깊이우선검색을 하여 그 해답후보 중에서 해답을 찾을 수 있다.
- 그러나 이 방법을 사용하면 해답이 될 가능성이 전혀 없는 마디의 후손마디(descendant)들도 모두 검색해야 하므로 비효율적이다.



되추적 기술

• 마디의 유망성:

- ✓ 전혀 해답이 나올 가능성이 없는 마디는 유망하지 않다(non-promising)
- ✓ 그렇지 않으면 유망하다(promising).

● 되추적이란?

- ✓ 어떤 마디의 유망성을 점검한 후, 유망하지 않다고 판정이 되면 그 마디의 부모마디(parent)로 돌아가서("backtrack") 다음 후손마디에 대한 검색을 계속하게 되는 절차.
- ✓ 부모마디로 돌아가는 것 → 가지치기(pruning)
- ✓ 이 과정에서 방문한 마디만으로 구성된 부분트리
 - → 가지친 상태공간 트리(pruned state space tree)

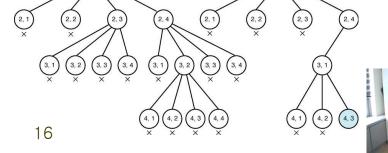


되추적 알고리즘의 개념

- 되추적 알고리즘은 상태공간트리에서 깊이우선검색을 실시하는데,
 - ✓ 유망하지 않은 마디들은 가지쳐서(pruning) 더 이상 하위 노드들을 검색을 하지 않으며,
 - ✓ 유망한 마디에 대해서만 그 마디의 자식마디(children)를 검색한다.
- 이 알고리즘은 다음과 같은 절차로 진행된다.
 - 1. 상태공간트리의 깊이우선검색을 실시한다.
 - 2. 각 마디가 유망한지를 점검한다.

3. 만일 그 마디가 유망하지 않으면, 그 마디의 붓모마디로 돌아가서 검

색을 계속한다.



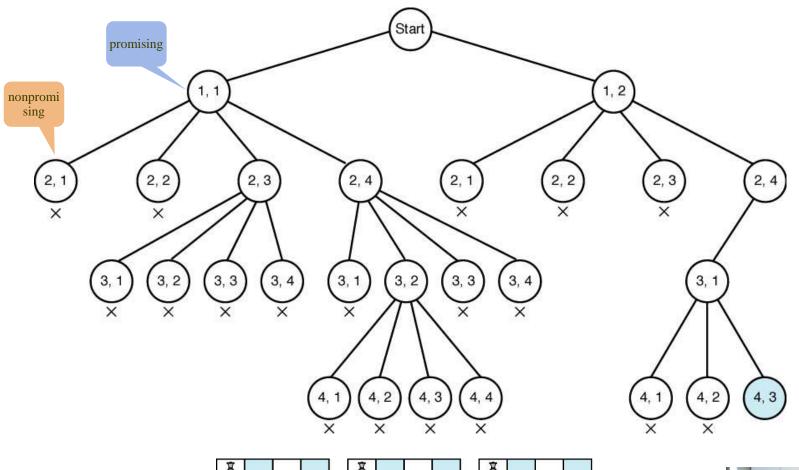
되추적 알고리즘

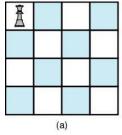
일반 되추적 알고리즘:

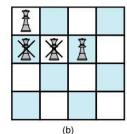
- 노드를 방문 후 유망성을 검증

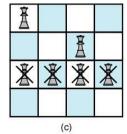


4-Queens 문제의 상태공간트리 (되추적)

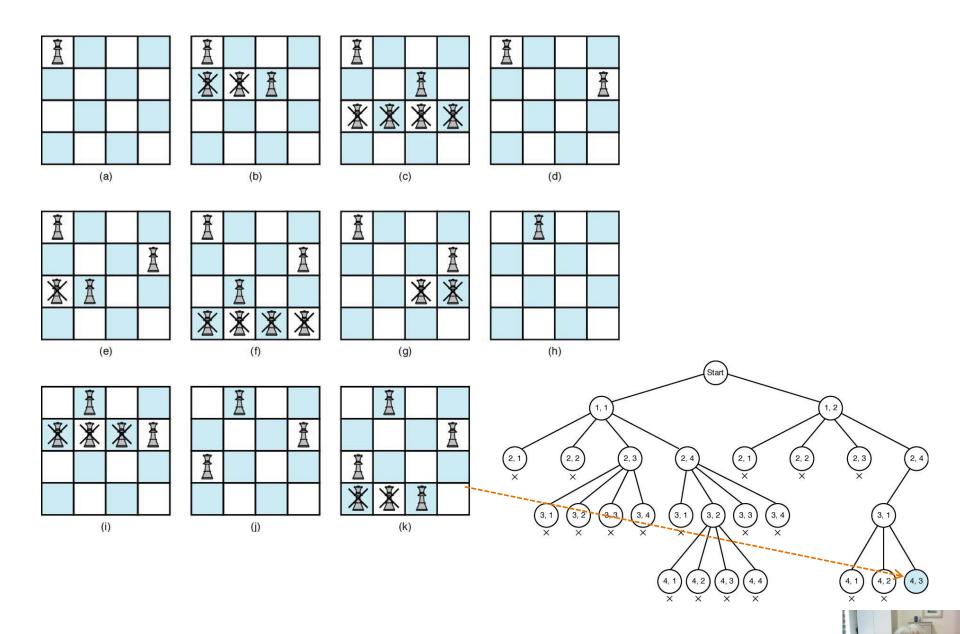








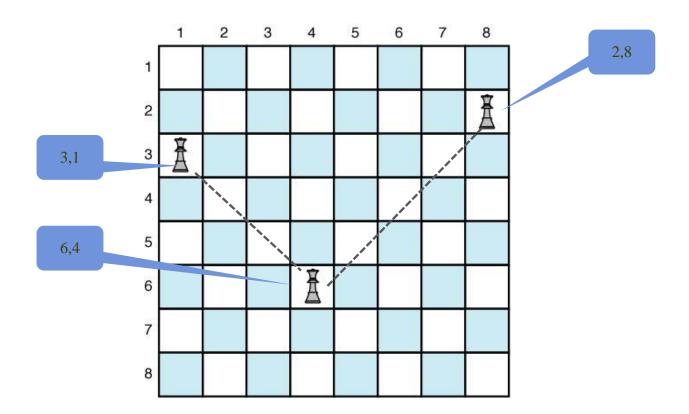




col[i] = i번째 queen이 위치한 column 값

```
void queens(index i) {
    index j;
   if(promising(i))
                                                                             n
       if (i==n)
           cout << col[1] through col[n];</pre>
       else
                                                               col[i]
            for (j=1; j<=n; j++) {
                  col[i+1] = j;
                  queens(i+1);
bool promising(index i) {
   index k;
                                                   같은 대각에
   bool switch;
                                같은 column
                                                    있는지 확인
                                  인지 확인
   k=1;
   switch = true;
   while ( k<i && switch) {</pre>
         if(col[i]==col[k] || abs(col[i]-col[k]) == i-k)
              switch = false;
         k++;
   return switch;
```

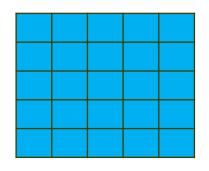
Initially, queens(0).





[실습프로그램] 5-Queens problem

```
def promising(i,col):
     구현
def queens(n,i,col):
     구현
n=5
col=n*[0]
queens (n, -1, col)
```



[0, 2, 4, 1, 3] [0, 3, 1, 4, 2] [1, 3, 0, 2, 4] [1, 4, 2, 0, 3] [2, 0, 3, 1, 4] [2, 4, 1, 3, 0] [3, 0, 2, 4, 1] [3, 1, 4, 2, 0] [4, 1, 3, 0, 2]



[실습프로그램] 5-Queens problem (첫 번째 해까지 찾기)

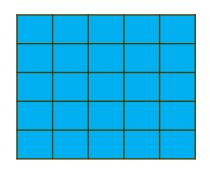
```
import sys
def promising(i,col):

구현

def queens(n,i,col):

구현

n=5
col=n*[0]
queens(n,-1,col)
```



[0, 2, 4, 1, 3] >>>

