

- (1) O
 (2) X \Rightarrow 노드의 차수와 서브트리 개수는 서로 다른 개념이다.
 (3) O
 (4) X $\Rightarrow m = n+1$ 이 아니라 $m = n-1$ 이 올바르다.
 (5) X \Rightarrow 이진트리에서는 각 노가 항상 2개의 자식이 아닌 1개의 자식만 가질 수도 있다.
 (6) X \Rightarrow 높이가 2인 포화이진트리의 잎노드는 2개가 아닌 4개이다.
 (7) O
 (8) X \Rightarrow 배열에 의한 방법이 언제나 항상 편리하진 않는다.
 (9) X \Rightarrow 전순위 탐색 순서는 수식표현에서의 중후위 표기법이나 전순위 표기법에 해당한다.
 (10) X \Rightarrow 단 하나만이 아니라 여러개가 생성될 수도 있다.
 (11) O

[12] (3)

\Rightarrow (3)의 그래프를 보면 \angle 이진식으로 연결되기 때문에 트리가 될 수 없다.

[13] (1) 7

\Rightarrow 높이가 k면 $2^k - 1$ 개의 노드를 가지니 $2^3 - 1 = 8 - 1 = 7$ 이다.

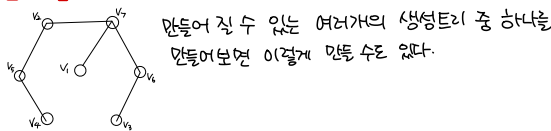
[14]

\Rightarrow K중순위: 원 \rightarrow 현재 \rightarrow 루트니까 * 전순위: 현재 \rightarrow 원 \rightarrow 루트 * 후순위: 원 \rightarrow 루트 \rightarrow 현재
 \hookrightarrow 결과: 2, 1, 4, 3, 5 \hookrightarrow 결과: 1, 2, 3, 4, 5 \hookrightarrow 결과: 2, 4, 5, 3, 1

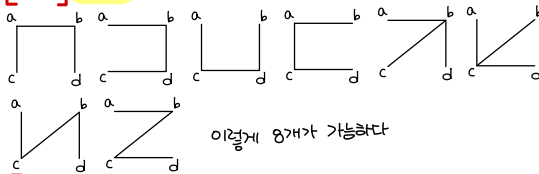
[15]

\Rightarrow K중순위: 원 \rightarrow 현재 \rightarrow 루트 * 전순위: 현재 \rightarrow 원 \rightarrow 루트 * 후순위: 원 \rightarrow 루트 \rightarrow 현재
 \hookrightarrow 결과: D, B, H, E, I, A, F, C, G \hookrightarrow 결과: A, B, D, E, H, I, C, F, G
 * 후순위: 원 \rightarrow 루트 \rightarrow 현재
 \hookrightarrow 결과: D, H, I, E, B, F, G, C, A

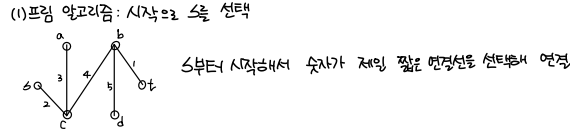
[16]



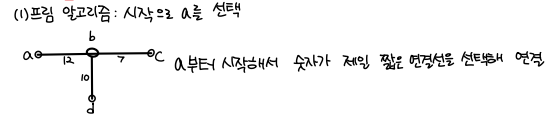
[17] 87H



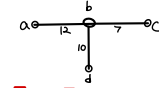
[18]



[19]



(2)크루스칼 알고리즘
 -비용이 적은 순서: 7, 10, 11, 12, 14, 18 \Rightarrow 이 순서대로 적용하여 연결한다.



[20]

\Rightarrow K중순위: 왼쪽부터 차례대로 적어 나감 (원 \rightarrow 현재 \rightarrow 루트)
 \hookrightarrow 결과: 11, 7, 12, 4, 2, 13, 8, 14, 1, 5, 3, 9, 6, 10
 * 전순위: 현재 \rightarrow 원 \rightarrow 루트
 \hookrightarrow 결과: 1, 2, 4, 7, 11, 12, 8, 13, 14, 3, 5, 9, 6, 10
 * 후순위: 원 \rightarrow 루트 \rightarrow 현재
 \hookrightarrow 결과: 11, 12, 7, 13, 14, 8, 4, 2, 5, 10, 6, 9, 3, 1