E: 順位付け

原案: 林

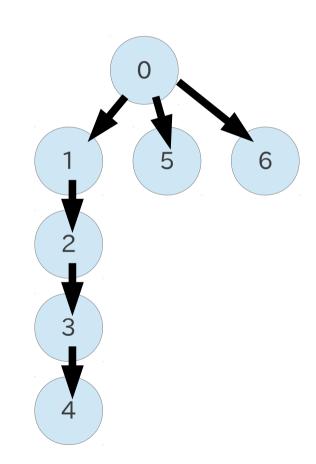
解答: 秋葉 大橋 林

解説: 林

### 概要

- N本の塔がある。
- 塔の大小関係を表す表Tを作成したい。
- イクタ君の調査よりN-1個の情報が与えられる。
  - $T[a_i][b_i] = 1$
  - $T[b_i][a_i] = -1$
- イクタ君の調査と矛盾しないTは何通りか?

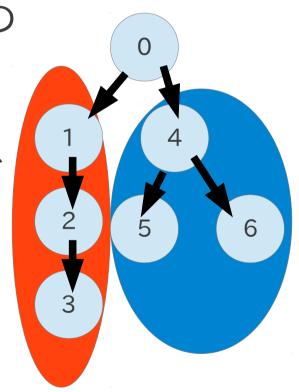
- 表 = 塔の大小関係
  - (塔0)<(塔1)<(塔2)に対応する表 は1通り。
  - 塔の大小関係が何通りか求める。
- イクタ君の調査からわかる塔の大小 関係は木になる。
  - a\_iからb\_iに辺をはる。
  - サンプル4は右図のようになる。
  - 塔0が塔4より大きいのはわかる。塔5が塔4より大きいかは不明。



• 兄弟ノードを頂点とする部分木の大小関係は独立に決めることができる。

- 左図の赤い部分の木と青い部分の木の 大小関係は互いに独立

木全体の大小関係を計算するには 子を頂点とする部分木の大小関係を それぞれ計算して親がマージする 感じでやればよい。



- 木DPで計算する。
- 高さが等しい塔が存在するので塔の高さが何種類 あるかもパラメタにする必要がある。
  - dp1[(部分木の頂点)][(高さの種類)] = (大小関係の数)
- 計算を補助するためa種類の要素を持つ列とb種類の要素を持つ列をマージするときのテーブルを作る
  - dp2[a][b][c]:= (マージ後、要素数がc種類になる場合の数)

- 高さがa, b種類の列をマージしてc種類の高さの列を作るとき、a, bの最大値の大小について3通りの場合が考えられる。
  - a, bの最大値が等しい
  - aの最大値のほうが大きい
  - bの最大値のほうが大きい
- dp2[a][b][c] = dp2[a-1][b-1][c-1]+dp2[a-1][b][c-1] + dp2[a][b-1][c-1]

• 簡単のため木が二分木になっているとする。

- vの子I, rを根とする部分木の高さの種類をa,bとするとき、 vを根とする部分木でc種類の高さを持つものは
  - dp1[l][a] \* dp1[r][b] \* dp2[a][b][c 1]通り
- I, rを根とする部分木の高さの種類i,jに関して2重ループ
  - $-dp1[v][c] = \sum \sum dp1[l][a] * dp1[r][b] * dp2[i][j][c-1]$

### 計算量

- dp2の計算は3重ループなのでO(N<sup>3</sup>)
- dp1で部分木の大きさがvのときに計算量をT(v)とする。 左右の部分木のサイズをI, rとすると計算量の漸化式は
  - $T(I + r + 1) = T(I) + T(r) + I^2 * r$  のようになる。
  - $(I + r + 1)^3 >= I^3 + r^3 + I^2 * r$  よりT(N) = O(N^3)。
  - 参考 http://topcoder.g.hatena.ne.jp/iwiwi/20120428

#### 結果

• Accept数: 7

• 提出数 :10

• First Accept(全体) : tomerun (55:09)

• First Accept(Onsite): Operasan(109:40)