こわくない全方位木DP

MiuraMiuMlu(@_sono_8_)

Hokkaido University M1

Nov 7, 2019

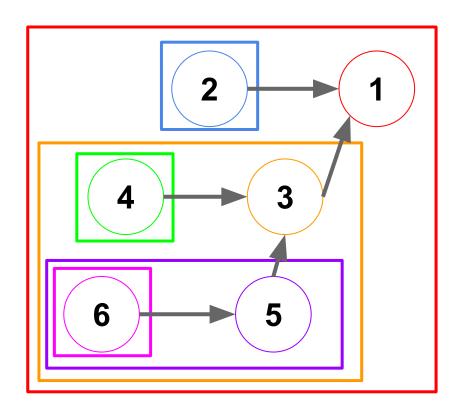
本目の目標

- 全方位木DPの性質を学ぶ

- 全方位木DPを実装できるようになる

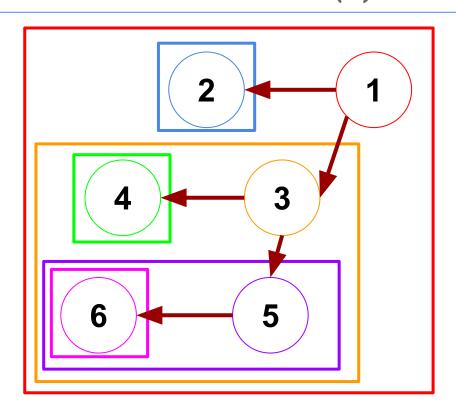
[前提]木DPとは何か

- 各頂点を根とした部分木の状態数を保持
- 子から親に状態数を伝搬させて更新 → O(N)



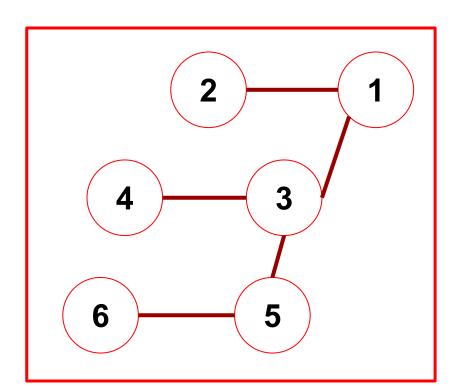
全方位木DPとは何か

- 各頂点を根とした木全体の状態数を保持
- 木DPの結果を利用
- 親から子に状態数を伝搬させて更新 → O(N)



何がうれしい?

- 各頂点を根とした状態数をO(N)で計算できる



実践から学ぶ - 問題概要

•問題

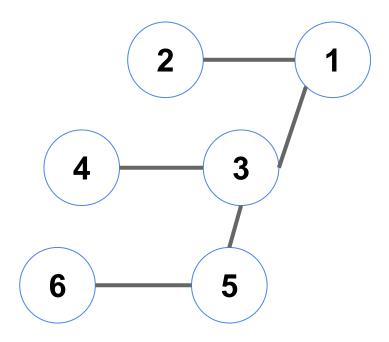
それぞれ1からNまでの番号が付いたN個の頂点からなる木が与えられる. 各頂点について、その頂点から最も遠い頂点までの距離を求めよ.

-制約

1*≦*N*≦*100,000

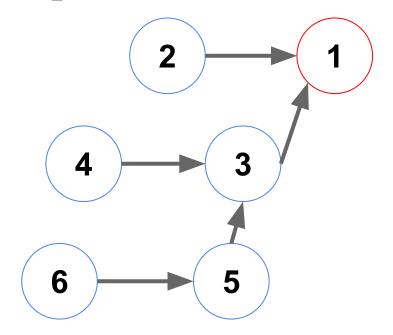
実践から学ぶーイメージ

·例(N=6)



実践から学ぶーイメージ

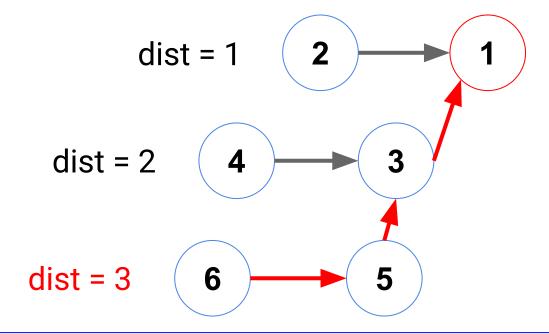
・頂点1を根としたとき



- 根からDFS

実践から学ぶーイメージ

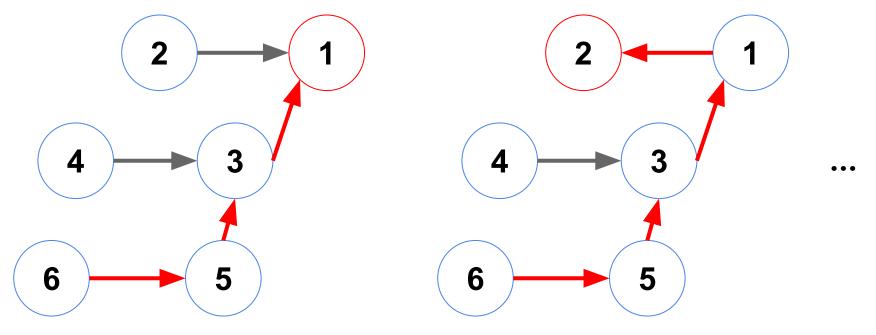
・頂点1を根としたとき



- 根からDFS
- O(N)

実践から学ぶ - イメージ

・すべての頂点を根としたとき



- 当然 O(N^2)
 - →全方位木DPならO(N)で解ける!

実践から学ぶ - 全方位木DPの考察方針

・全方位木DPで使えそうな方針

- 1. とりあえず木DP
- 2. 親から伝搬させる状態数の求め方を考察
- 3. 全方位木DPへの拡張

実践から学ぶ - 全方位木DPの考察方針

・全方位木DPで使えそうな方針

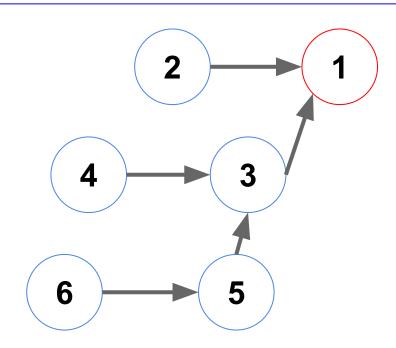
- 1. とりあえず木DP
- 2. 親から伝搬させる状態数の求め方を考察
- 3. 全方位木DPへの拡張

実践から学ぶ - とりあえず木DP

・頂点1を根とする

DP[i]:= 頂点iを根とした部分木における最も遠い葉までの距離

DP[i] = max(DP[j]) + 1 { j := 頂点iの子集合 }



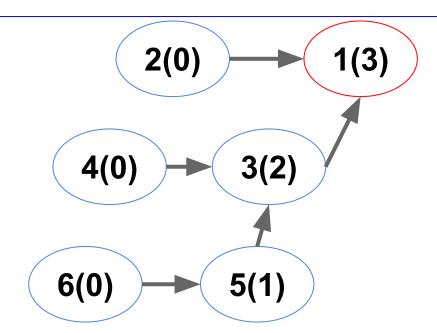
実践から学ぶ - とりあえず木DP

・頂点1を根とする

DP[i]:= 頂点iを根とした部分木における最も遠い葉までの距離

DP[i] = max(DP[j]) + 1 { j := 頂点iの子集合 }

- メモ化再帰で求める



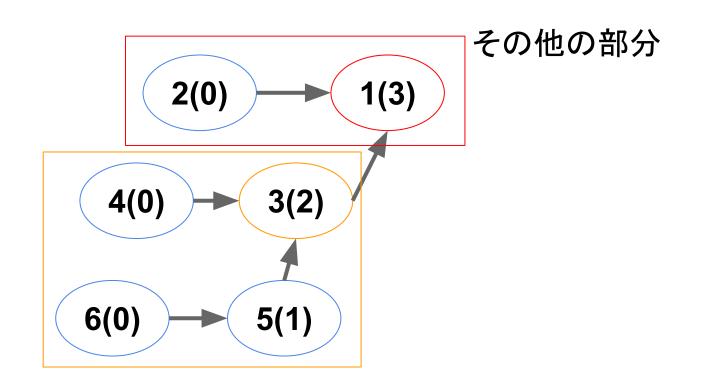
実践から学ぶ - 全方位木DPの考察方針

・全方位木DPで使えそうな方針

- 1. とりあえず木DP
- 2. 親から伝搬させる状態数の求め方を考察
- 3. 全方位木DPへの拡張

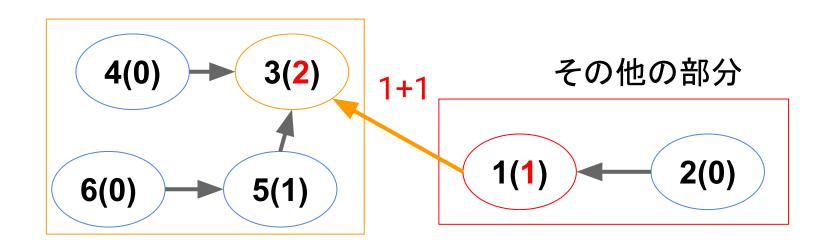
・頂点3を根としたときを考える

頂点3の部分木ではなかった部分を「その他の部分」とする.



・頂点3を根としたとき

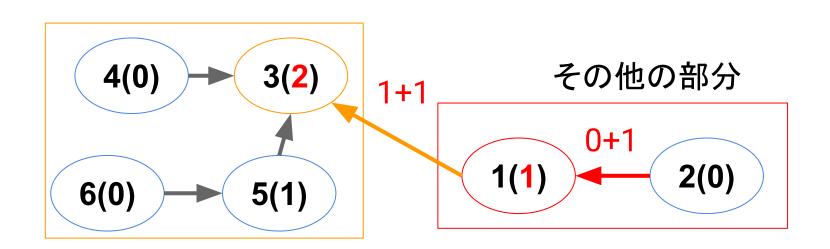
「その他の部分」に関する木DPの状態数(最も遠い葉までの距離)を求め、頂点3における木DPの値を更新する.



・頂点3を根としたとき

「その他の部分」の最長距離を求めればよい.

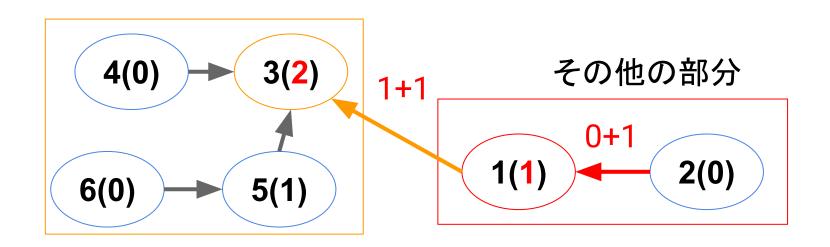
→ 頂点1を根として「その他の部分」の最長距離を計算し、頂点3に 渡す



・頂点3を根としたとき

「その他の部分」の最長距離を求めればよい.

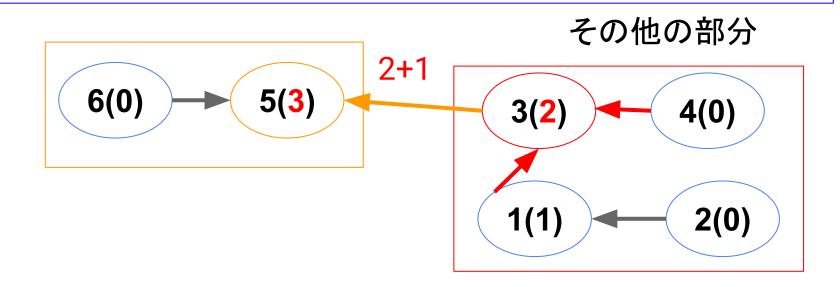
→ 頂点1を根として頂点3以外の子のDP結果で最長距離を計算



・頂点5を根としたとき

同様に、「その他の部分」の最長距離を求めればよい.

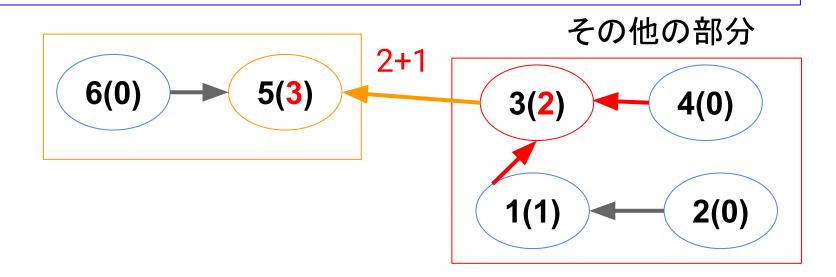
→ 頂点3を根として「その他の部分」の最長距離を計算し、頂点5に渡 す



•頂点5を根としたとき

同様に、「その他の部分」の最長距離を求めたい.

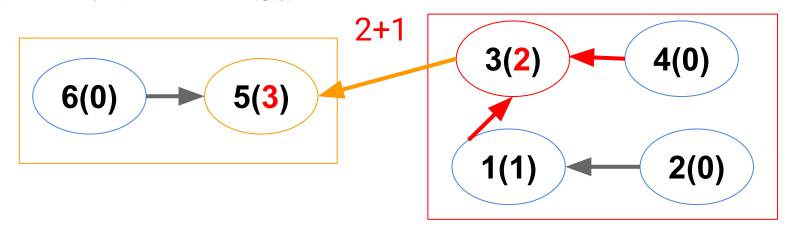
→ 頂点3を根として、頂点5以外の子のDPの結果と親の計算結果 を用いて最長距離を計算



・伝搬における計算量

- 一回の伝搬につき、渡す頂点を除く子の状態数と、親から伝搬される状態数を用いる.
- → 最悪O(N)の計算量

・頂点3→頂点5への伝搬

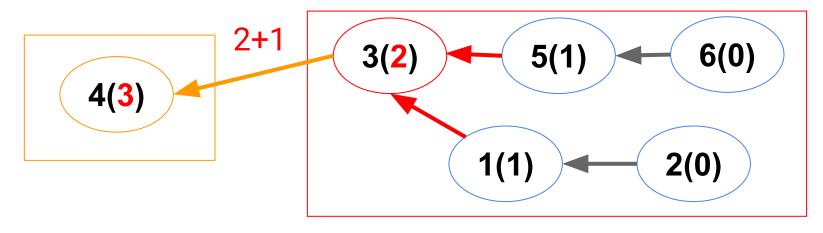


・伝搬における計算量

伝搬される値は子の個数だけ計算する必要がある

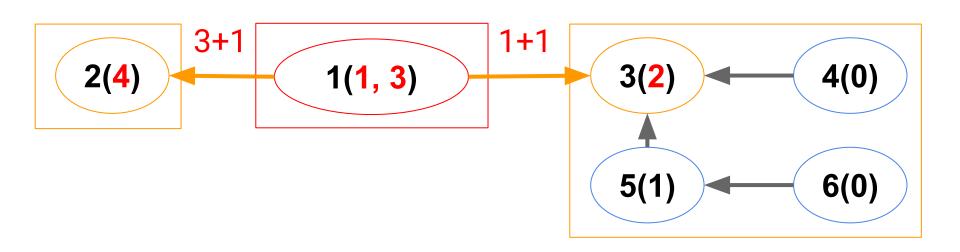
→ 最悪*O(N^2)*かかってしまう.

・頂点3→頂点4への伝搬



・伝搬における計算量

考えてみると、距離が「最大のもの」と「2番目に大きなもの」さえ把握できていれば「その他の部分」の最長距離はそのうちのどちらかなので**O(1)**で求められる.



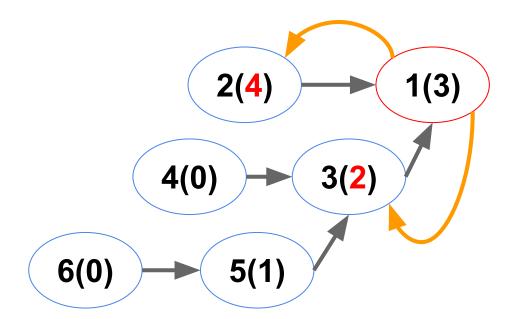
実践から学ぶ - 全方位木DPの考察方針

・全方位木DPで使えそうな方針

- 1. とりあえず木DP
- 2. 親から伝搬させる状態数の求め方を考察
- 3. 全方位木DPへの拡張

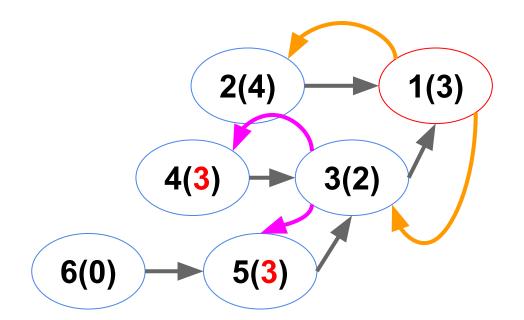
-処理の流れ

親からDFSで値を伝搬させていく.



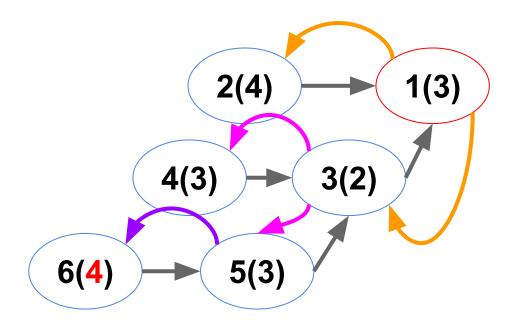
-処理の流れ

親からDFSで値を伝搬させていく.



-処理の流れ

親からDFSで値を伝搬させていく.

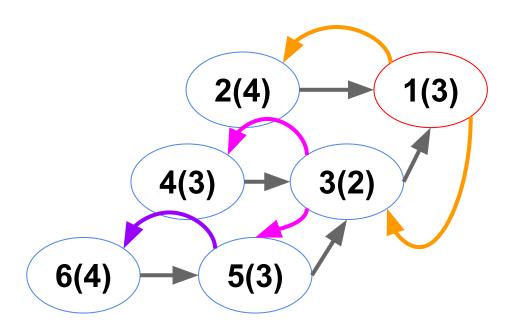


・処理の流れ

親からDFSで値を伝搬させていく.

各ノードは渡す状態数の計算と伝搬で高々2回しか見ない.

→ 全部でO(N)の計算量.



実践から学ぶ - まとめ

- 1. とりあえず木DP
 - → 根を固定してメモ化再帰
- 2. 親から伝搬させる状態数の求め方を考察
 - →「その他の部分」に関する状態数を求める
- 3. 全方位木DPへの拡張
 - → 木DPの根からDFSで状態数を伝搬

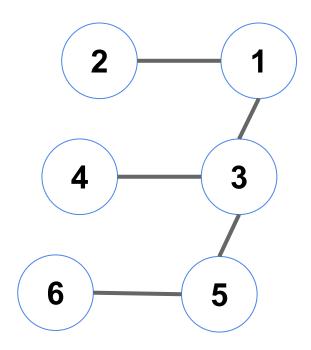
•問題文

それぞれ1からNまでの番号が付いたN個の頂点が、N-1本の無向辺によって繋がれたグラフが与えられる。各頂点について、その頂点からスタートしてすべての頂点を訪れるための最短のステップ数を出力せよ。

-制約

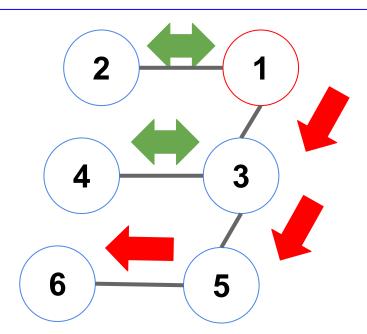
1≦N≦100,000

・例(サンプル2, N=6)



・頂点1を根とした場合

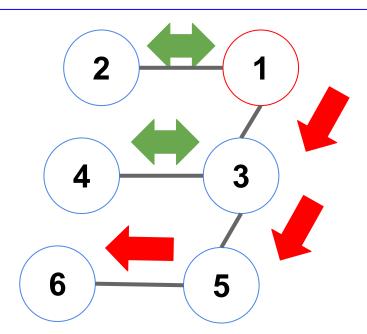
全7ステップ.



•性質

葉までのパスについて、往路のみのものが1つ、それ以外は往復する.

→ 往路のみのパスをできるだけ長くしたい.

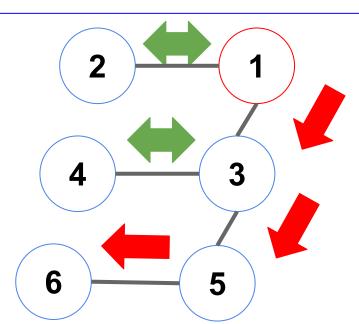


・実装

往路のみのパスの最長距離は、最遠の葉までの距離に等しい

→ 求めるステップ数**S**は以下で求められる.

S = (辺の総数) × 2 - (最遠の葉までの距離)



•実装

全方位木DPで各ノードを根とした場合の最も遠い葉までの距離を 求める.

すべてのノードについてステップ数を出力する.

• 実装例

http://judge.u-aizu.ac.jp/onlinejudge/review.jsp?rid=3966957 (なおC#)

•問題文

N頂点の木が与えられ、以下の操作を繰り返す.

- 隣り合った頂点に動くただし、同じ頂点を2度通ってはいけない。
- 動ける頂点がない場合、そこで操作は終了となる.
- どこに動くかは等確率にランダムに選ぶ.

全ての頂点について、その頂点を始点とした場合の操作回数の期待値を求めよ.

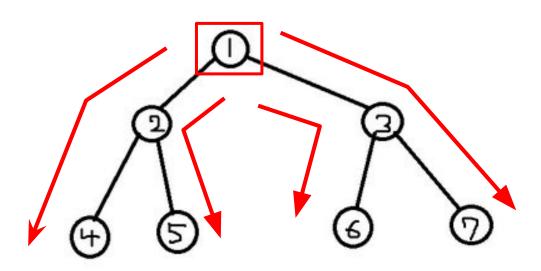
-制約

1≦N≦150,000

·入力例4 (N=7)

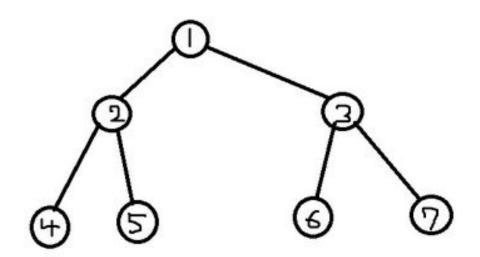
頂点1を始点とすると、以下のような操作が考えられる. いずれも1/4の確率で行われ、操作回数は2回.

→ 操作回数の期待値は 1/4×2×4 = 2.



•考察

- 期待値なのでDPで求められそう。
- 全ての頂点について出力しなければならない.
 - → 全方位木DPが使えそう!



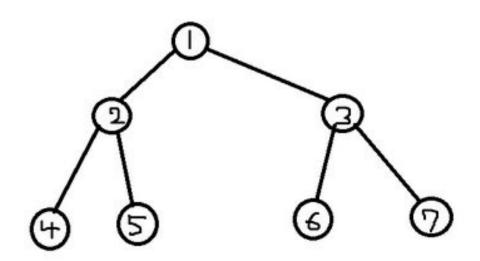
- 1. とりあえず木DP
- 2. 親から伝搬させる状態数を考察
- 3. 全方位木DPへの拡張

- 1. とりあえず木DP
- 2. 親から伝搬させる状態数を考察
- 3. 全方位木DPへの拡張

頂点1を根として木DP

DP[i]:= 頂点iを根とした部分木における操作回数の期待値

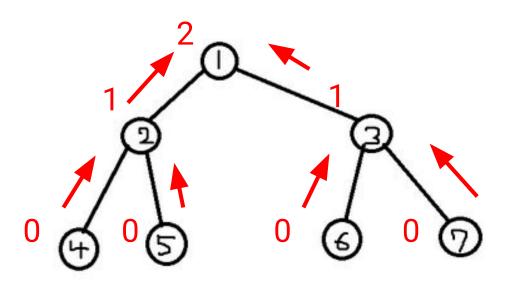
DP[i] = avg(DP[j] + 1) { j := 頂点iの子集合 }



・頂点1を根として木DP

DP[i]:= 頂点iを根とした部分木における操作回数の期待値

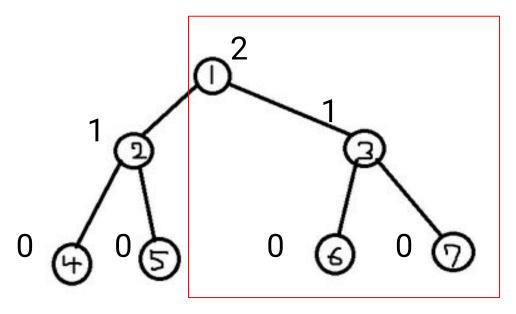
DP[i] = avg(DP[j] + 1) { j := 頂点iの子集合 }



- 1. とりあえず木DP
- 2. 親から伝搬させる状態数を考察
- 3. 全方位木DPへの拡張

・頂点2を根とした場合の伝搬される状態数

親から伝搬する状態数は、「その他の部分」の期待値.

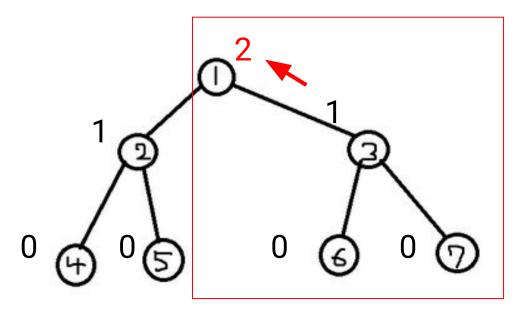


その他の部分

・頂点2を根とした場合の伝搬される状態数

「その他の部分」の期待値は、親である頂点1の期待値から頂点2を根とする部分木の情報を除いたもの。

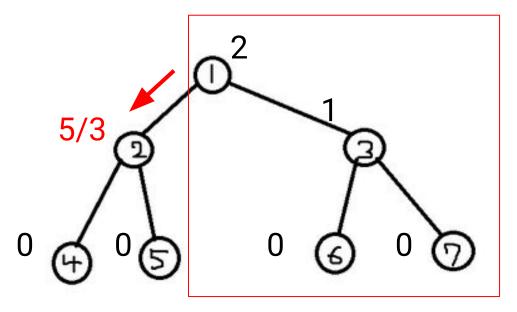
これは親の期待値と木DPの結果からO(1)で計算可能.



その他の部分

・頂点2を根とした場合の伝搬される状態数

「その他の部分」の期待値で頂点2の期待値を更新.

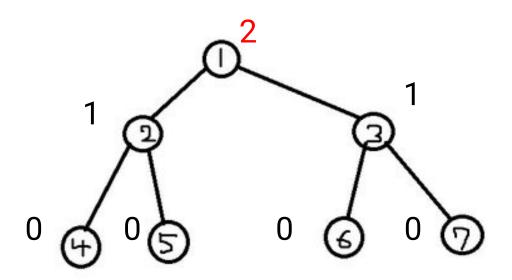


その他の部分

- 1. とりあえず木DP
- 2. 親から伝搬させる状態数を考察
- 3. 全方位木DPへの拡張

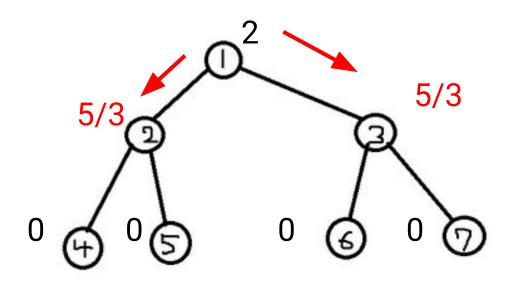
·全方位木DP

頂点1からDFS



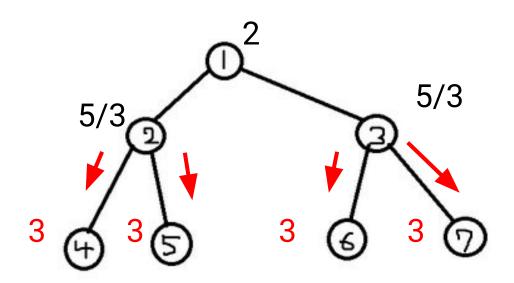
·全方位木DP

頂点1からDFS



·全方位木DP

頂点1からDFS



・実装

全方位木DPで各頂点に関する期待値を計算する.

•実装例

https://atcoder.jp/contests/s8pc-4/submissions/8290101 (なおC#)

まとめ

・全方位木DPの流れ

- 1. とりあえず木DP
 - → 根を固定してメモ化再帰
- 2. 親から伝搬させる状態数の求め方を考察
 - →「その他の部分」に関する状態数を求める
- 3. 全方位木DPへの拡張
 - → 木DPの根からDFSで状態数を伝搬

参考

-解説

- <u>†全方位木DP+について ei1333の日記</u>
- <u>全方位木DP (るま式) | るまライブラリ</u>

・扱った問題

- Traffic Tree
- D Driving on a Tree