アルゴリズムとデータ構造b 9 - グラフの探索(深さ優先探索)



本日の内容

- グラフの探索
 - グラフの探索とは
 - 深さ優先探索

グラフの探索Search

程第一个与红沙,挥翻

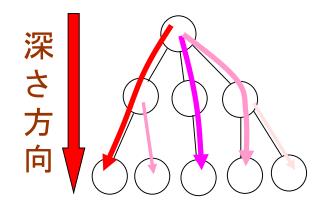
- グラフの各頂点を辺を辿って進むこと
- 通常全ての頂点を辿る(訪問する)
- グラフの探索方法
 - 深さ優先探索(depth first search)
 - 幅優先探索 (breath first search)
- 各頂点を訪問する際に頂点に何らかの操作を することが多い(例:頂点の値を変更する)
- 典型的な目的:ある頂点(始点)からある頂点(目標点)までの経路があるかどうか調べる

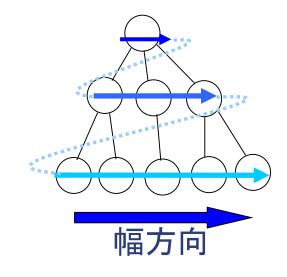
深さ優先と幅優先

Vertical

- 縦方向(上→下)を先に 辿るのが深さ優先探索
 - 縦型探索ともいう

- Hovinontal 横方向(<mark>左→右</mark>)を先に 辿るのが幅優先探索
 - 横型探索ともいう





深さ優先探索

- 始点を出発し、頂点番号の若い順に縦方向(下)に行ける所まで行く
- 行き止まりになったら、元来た道を戻る
 - 他の行き先が見つかったらそこを辿る。
 - 見つからなかったら、さらに元来た道を戻る
- 始点に戻ってきて、<mark>行き場所がなくなって</mark> いたら<mark>終了</mark>する 」

先经下走, 村里小,然后的门门, 访問者就去找到的, 没给了就能回原田。

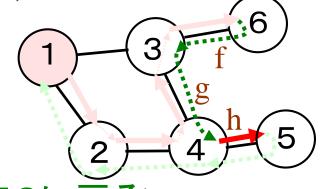
深さ優先探索の例(1)

訪問する 来た道を戻る

- a. 頂点1から開始
- b. (頂点1に隣接していて番号の 一番若い)**頂点2を訪問**
- $\begin{array}{c} 1 \\ b \\ c \\ 4 \end{array}$
- 。 (頂点2に隣接していて番号の一番若い)頂点1は 訪問済なので、次に若い頂点4を訪問
- d. (頂点4に隣接していて番号の一番若い)頂点2は 訪問済なので、次に若い頂点3を訪問
- e. (頂点3に隣接していて番号の若い)頂点1と4は 訪問済なので、次に若い頂点6を訪問

深さ優先探索の例(2)

f. (頂点6に隣接している) 頂点3は訪問済なので、 訪問先がない! そこで来た道を戻る(頂点3に戻る)



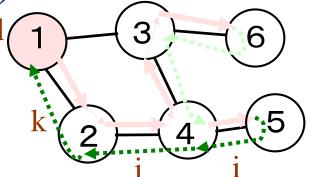
訪問する

- g. (頂点3に隣接している)頂点1、4、6は訪問済 みで訪問先がない! そこで来た道を戻る(頂点4に戻る)
- h. (頂点4に隣接している)頂点2、3は訪問 済なので、次に若い頂点5を訪問

深さ優先探索の例(3)

訪問する 来た道を戻る

i. (頂点5に隣接している)頂点4 は訪問済!そこで来た 道を戻る(頂点4に戻る)



- j (頂点4に隣接している)頂点2、3、5は訪問済! そこで来た道を戻る(頂点2に戻る)
- k. (頂点2に隣接している)頂点1、4は訪問済! そこで来た道を戻る(頂点1に戻る)
- 1 (頂点1に隣接している)頂点2、3は訪問済! 始点に戻り、行き場所がないので終了

プログラム例(1) 添字() 手供() で表す(Javaの二次元配列)

```
例: int[][] g = \{\{0,0,0,0,0,0,0,0,0\},
                      \{0,0,1,1,0,0,0\}
                      {<mark>0</mark>,1,0,0,1,0,0},
                      \{0,1,0,0,1,0,1\}
 使わない部分
                      \{0,0,1,1,0,1,0\},
                      \{0,0,0,0,1,0,0\},
                      \{0,0,0,1,0,0,0\}\};
      final int N = 6; // 頂点の数
```

- (N+1)行×(N+1)列の配列にする
 - 添字がOの部分を使わない (頂点1,2,3...を添字1,2,3に対応させるため)

プログラム例(2)

- 訪問フラグを設ける
 - N+1個の一次元配列(添字Oは未使用) int[] v = new int[N+1];
 - プログラムの動作途中で各頂点を訪問済が どうかを示す
 - ■値が1: その頂点は訪問済
 - ■値が0: その頂点は未訪問
 - 訪問フラグの初期化(最初は全部0)

```
for (int i = 1; i \le N; i++) { v[i] = 0; }
```

プログラム例(3)

実際の処理部

```
void visit(int i) { //頂点iを訪問
    int j;
                                  頂点iは
    ▽[i]=1; //頂点iの訪問フラグを1に
                                  未訪問
    for (j=1; j \le N; j++) {
        if (q[i][j]==1 && v[j]==0)
            System.out.println(
頂点iと頂点iは
              i+"から"+j+"を訪問");
隣接している
            visit(j); //頂点jを訪問
public static void main(String args[]) {
    visit(1); //まず最初に頂点1を訪問
```

プログラムリスト(全体)

```
public class GraphDepthFirstSearch
    int[][]g = \{\{0,0,0,0,0,0,0,0\}\},\
                 \{0,0,1,1,0,0,0\}
                  \{0,1,0,0,1,0,0\},\
                  \{0,1,0,0,1,0,1\},\
                  \{0,0,1,1,0,1,0\},\
                  \{0,0,0,0,1,0,0\},\
                 {0,0,0,1,0,0,0}};
    final int N = 6; // 頂点の数
    int[] v = new int[N+1]; // 訪問フラグ
    void visit(int i) { //頂点iを訪問
        int j;
        ▽[i]=1; //頂点iの訪問フラグを1に
        for(j=1;j<=N;j++) {
            if (q[i][j]==1 \&\& v[j]==0) {
                System.out.println(i+"から"+j+"を訪問");
                visit(j);
   public static void main(String args[]) {
        GraphDepthFirstSearch proq = new GraphDepthFirstSearch();
        proq.start();
    public void start() {
        for (int i=1; i <= N; i++) { v[i]=0; }
        visit(1);
```

プログラム例のトレース(1)

i	j	V	1	2	3	4	5	6	備考
			0	0	0	0	0	0	
1			1	0	0	0	0	0	頂点1訪問
	1								v[1]=1
	2								g[1][2]=1,v[2]=0 visit(2)呼ぶ
2			1	1	0	0	0	0	頂点2訪問
	1								v[1]=1
	2								v[2]=1
	3								g[2][3]=0
	4								g[2][4]=1,v[4]=0 visit(4)呼ぶ
4			1	1	0	1	0	0	頂点4訪問
	1								v[1]=1
	2								v[2]=1
	3								g[4][3]=1,v[3]=0 visit(3)呼ぶ



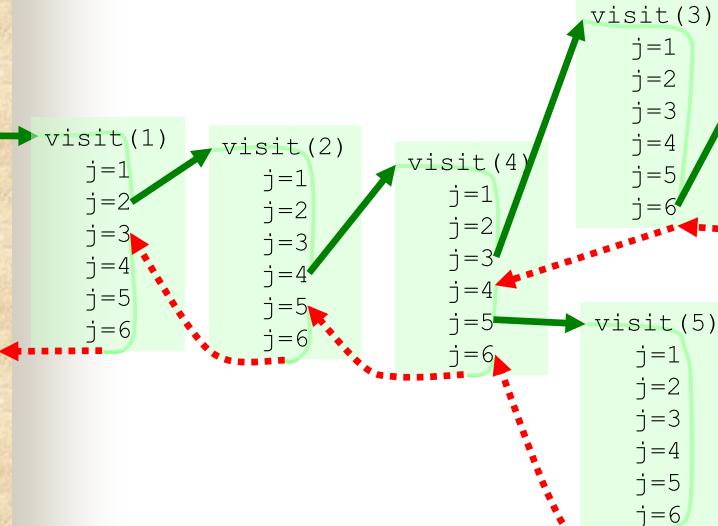
プログラム例のトレース(2)

i	j	V	1	2	3	4	5	6	備考
3			1	1	1	1	0	0	頂点3訪問
	1								v[1]=1
	2								v[2]=1
	3								v[3]=1
	4								v[4]=1
	5								g[3][5]=0
	6								g[3][6]=1,v[6]=0 visit(6)呼ぶ
6			1	1	1	1	0	1	頂点6訪問
	1								v[1]=1
	•••								
	4								v[4]=1
	5								g[6][5]=0
	6								v[6]=1
									visit(6)終了,visit(3)に戻る
3									visit(3)終了,visit(4)に戻る

プログラム例のトレース(3)

i	j	V	1	2	3	4	5	6	備考
4	4								√[4]=1
	5								g[4][5]=1,v[5]=0 visit(5)呼ぶ
5			1	1	1	1	1	1	頂点5訪問
	1								v[1]=1
	•••								
	6								v[6]=1
									visit(5)終了,visit(4)に戻る
4	6								v[6]=1
									visit(4)終了,visit(2)に戻る
2	5								v[5]=1
	6								v[6]=1
									visit(2)終了,visit(1)に戻る
1	3								v[3]=1
	• • •								
	6								v[6]=1
									visit(1)終了,プログラム終了

visitメソッドの呼び出し順序



visit(3)
 j=1
 j=2
 j=3
 j=4
 j=5
 j=6
 j=6

プログラムリスト2(論理型変数を使用した場合)

```
public class GraphDepthFirstSearch2 {
    final boolean F=false, T = true;
   boolean[][] q = \{\{F, F, F, F, F, F, F, F\}\}
                     \{F,F,T,T,F,F,F\},
                     \{F,T,F,F,T,F,F\},
                     \{F,T,F,F,T,F,T\},
                     \{F,F,T,T,F,T,F\},
                     \{F,F,F,F,T,F,F\},
                     {F,F,F,T,F,F,F}};
    final int N = 6; // 頂点の数
   boolean[] v = new boolean[N+1]; // 訪問フラグ
    void visit(int i) { //頂点iを訪問
        int i;
        v[i]=true; //頂点iの訪問フラグを1に
        for(j=1;j<=N;j++) {
            if (g[i][i] && !v[i]) { // !v[i] は v[i] == false でも良い
                System.out.println(i+"から"+j+"を訪問");
                visit(i);
    public static void main(String args[]) {
        GraphDepthFirstSearch2 proq = new GraphDepthFirstSearch2();
        proq.start();
   public void start() {
        for (int i=1; i<=N; i++) { v[i]=false; }
        visit(1);
```

宿題

		1	2	3	4	5
	0	0	0	0	0	0
1	0	0	1	0	0	1
2	0	1	0	0	1	1
3	0	0	0	0	0	1
4	0	0	1	0	0	0
5	0	1	1	1	0	0

- 下図のグラフを深さ優先探索で辿れ 解答例: $1 \rightarrow 5 \rightarrow 4 \rightarrow 3 \rightarrow 2$ (ランプヤプララ3)
- 下図のグラフを深さ優先探索のプログラ ム例で探索した場合のvisitメソッドの呼び

