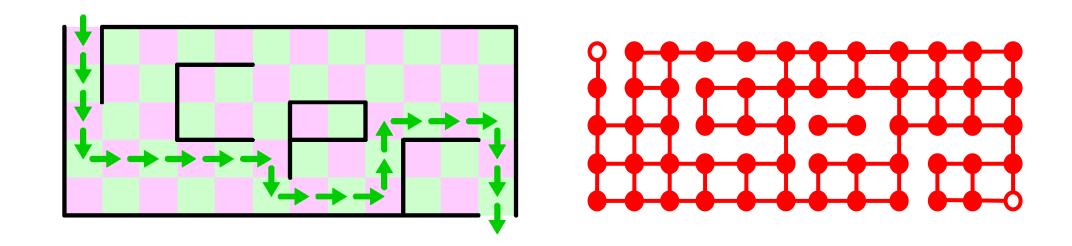
プログラム例@github

最短経路の探索

幅優先探索、最短経路探索

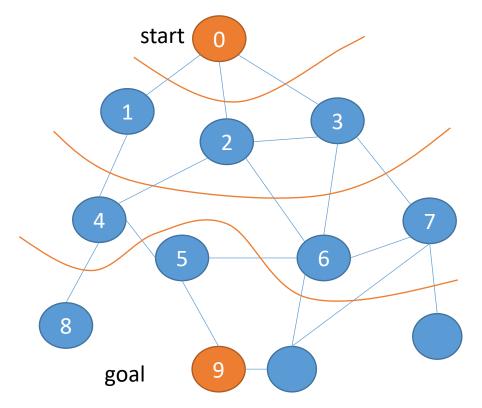
お題(迷路と命ず)

■ 問題: ACM ICPC というプログラミングコンテストの2010年国内予 選問題(参考 <u>1</u>, <u>2</u>, <u>AOJ</u>)



幅優先探索という考え方

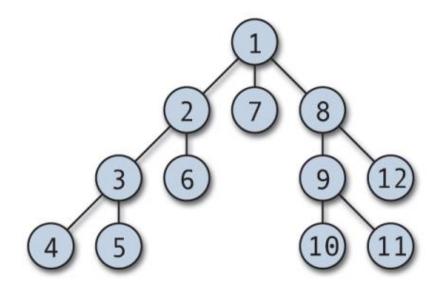
- 開始点から近い順に、隣接点を探索していく方法
 - ●一度辿ったところは、再探索しない



```
int solve() {
  enqueue(queue, 0);
  while(qSize(queue)>0) {
    node_t here = dequeue(queue);
    if(ゴール?) return 答え;
  未訪問の隣接node に対して
    enqueue(queue, node);
  }
}
```

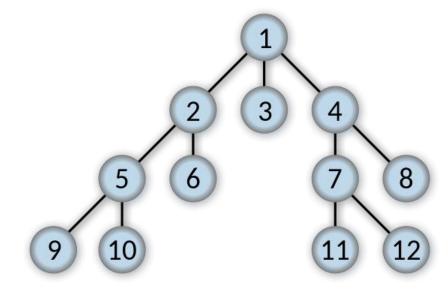
深さ優先探索と幅優先探索

- ■深さ優先探索
 - ●最近探索した点を優先
 - ●Stack or 関数再帰呼出し利用



■幅優先探索

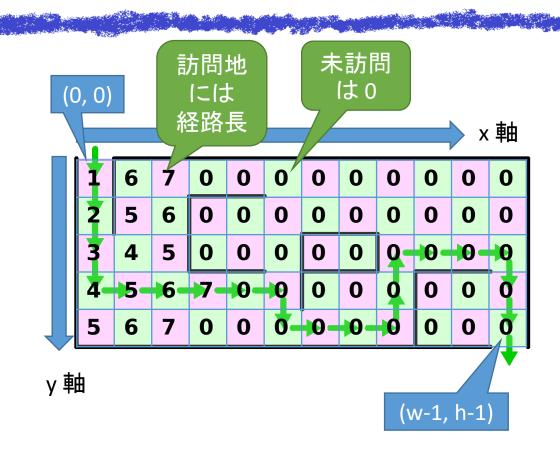
- ●開始点から近い順
- ●Queue を利用



それぞれの図は Wikipedia から引用

幅優先探索を使ってみる

- なにがいるかな?
 - ●各方向に進めるか?
 - ▶壁判定がいりそう
 - ●開始点から順番に探索
 - ➤ queue が便利
 - 各地点は訪問済み?ステップ数の記録は?
 - ▶2次元配列でOK



プログラム例@github

幅優先探索を使ってみる

- なにがいるかな?
 - ●各方向に進めるか?
 - ▶壁判定がいりそう
 - ●開始点から順番に探索
 - > queue が便利
 - 各地点は訪問済み?ステップ数の記録は?
 - ▶2次元配列でOK

```
int solve(....) {
  q.push(start);
  while(!q.empty()) {
     point here = q.front();
     q.pop();
     for( d: directions) {
        if(d の方向にいけたら) {
          point next = here + d;
          next がゴールなら終了。
          if(next は最初の訪問) {
             next の訪問登録;
             q.push(next);
  // 辿りつかなかった場合の処理
```

プログラム例@github

幅優先探索を使ってみる

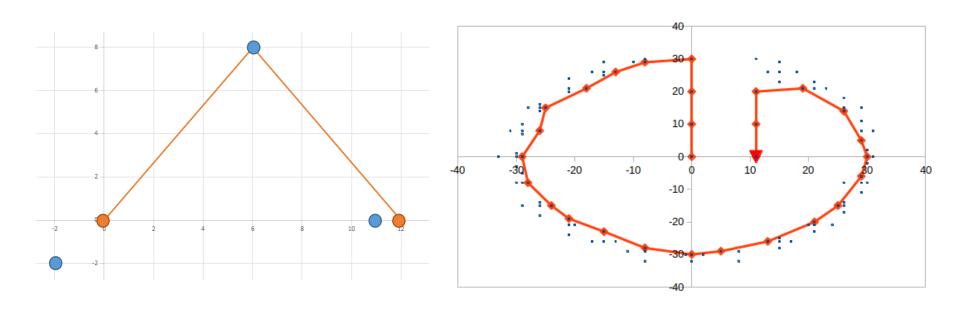
- なにがいるかな?
 - ●各方向に進めるか?
 - ▶壁判定がいりそう
 - ●開始点から順番に探索
 - ➤ queue が便利
 - ●各地点は訪問済み? ステップ数の記録は?
 - ▶2次元配列でOK

```
def solve() -> int:
   goal = [w - 1, h - 1]
   q = deque([[0, 0]])
   steps = [[0 for _ in range(w)] for _ in range(h)]
   steps[0][0] = 1
   while q:
       x, y = q.popleft()
        current_step = steps[y][x]
        for dx, dy in directions:
            if can_go(x, y, dx, dy):
                nx, ny = [x + dx, y + dy]
                if steps[ny][nx] > 0:
                    continue
                if [nx, ny] == goal:
                    return current_step + 1
                steps[ny][nx] = current_step + 1
                q.append([nx, ny])
    return 0
```

問題2つめ(最短経路問題)

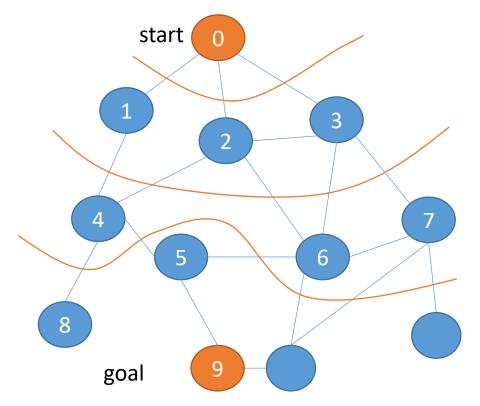
- 盤面上にいくつか点がある
 - ●2点の距離が10以下の場合は移動可能
 - ●始点から終点まで、最短経路で移動したい

最短経路を 求めましょう



幅優先探索という考え方

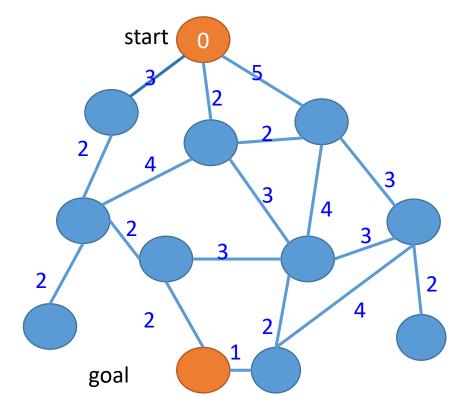
- 開始点から近い順に、隣接点を探索していく方法
 - ●一度辿ったところは、再探索しない



```
int solve() {
  enqueue(queue, 0);
  while(qSize(queue)>0) {
   node_t here = dequeue(queue);
   if(ゴール?) return 答え;
  未訪問の隣接node に対して
   enqueue(queue, node);
  }
}
```

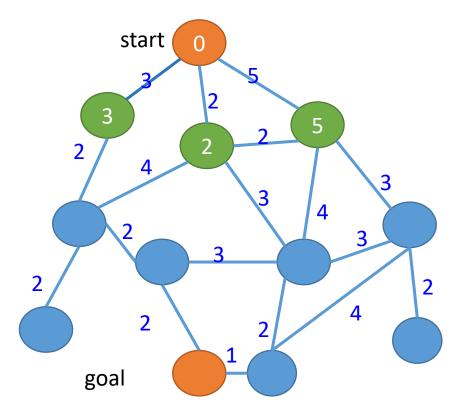
今回は枝に長さがある

- 一番近いところを探すのがちょっと面倒?
- でも、近いところからやらないと、何度もやり直し



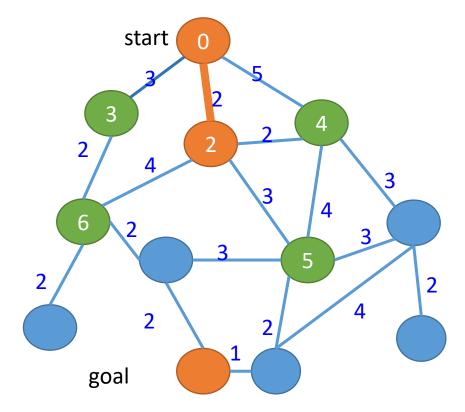
```
int solve() {
  enqueue(queue, 0);
  while(qSize(queue)>0) {
   node_t here = dequeue(queue);
   if(ゴール?) return 答え;
  未訪問の隣接node に対して
   enqueue();
  }
}
```

- start から近いところから、確定させていこう
 - oqueue から、一番近いものが取り出せれば



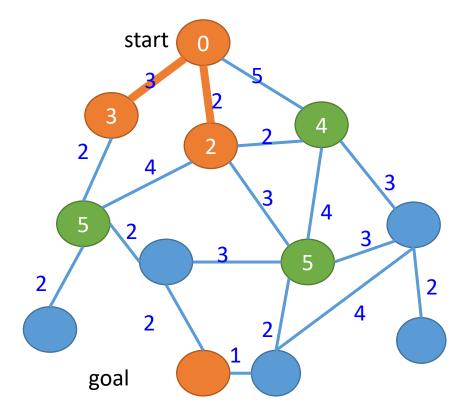
```
int solve() {
  enqueue(queue, 0);
  while(qSize(queue)>0) {
    node_t here = dequeue(queue);
    if(ゴール?) return 合え;
  未訪問の隣接node に対して
    enqueue();
  }
}
```

- start から近いところから、確定させていこう
 - oqueue から、一番近いものが取り出せれば



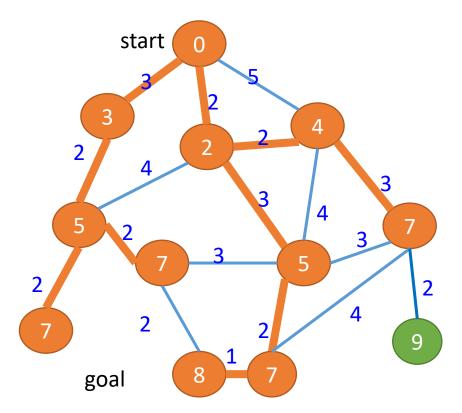
```
int solve() {
  enqueue(queue, 0);
  while(qSize(queue)>0) {
    node_t here = dequeue(queue);
    if(ゴール?) return 合え;
  未訪問の隣接node に対して
    enqueue();
  }
}
```

- start から近いところから、確定させていこう
 - oqueue から、一番近いものが取り出せれば



```
int solve() {
  enqueue(queue, 0);
  while(qSize(queue)>0) {
    node_t here = dequeue(queue);
    if(ゴール?) return 合え;
  未訪問の隣接node に対して
    enqueue();
  }
}
```

- start から近いところから、確定させていこう
 - oqueue から、一番近いものが取り出せれば



```
int solve() {
  enqueue(queue, 0);
  while(qSize(queue)>0) {
    node_t here = dequeue(queue);
    if(ゴール?) return 合え;
  未訪問の隣接node に対して
    enqueue();
  }
}
```

プログラム例@github

A* (A-star)アルゴリズム

- goal への「見積もり値」を加味して小さい順に
 - ●例えば、「goal への直線距離」を利用

start +4.9 +2.5 goal

```
int solve() {
  enqueue(queue, 0);
  while(qSize(queue)>0) {
    node_t here = dequeue(queue);
    if(ゴール?) return 答え;
  未訪問の隣接node に対して
    enqueue();
  }
}
```

- goal への「見積もり値」を加味して小さい順に
 - ●例えば、「goal への直線距離」を利用

start +2.5 2 goal

```
int solve() {
  enqueue(queue, 0);
  while(qSize(queue)>0) {
    node_t here = dequeue(queue);
    if(ゴール?) return 答え;
  未訪問の隣接node に対して
    enqueue();
  }
}
```

- goal への「見積もり値」を加味して小さい順に
 - ●例えば、「goal への直線距離」を利用

start +2.5 goal

```
int solve() {
  enqueue(queue, 0);
  while(qSize(queue)>0) {
    node_t here = dequeue(queue);
    if(ゴール?) return 答え;
  未訪問の隣接node に対して
    enqueue();
  }
}
```

- goal への「見積もり値」を加味して小さい順に
 - ●例えば、「goal への直線距離」を利用

start +2.5 goal

```
int solve() {
  enqueue(queue, 0);
  while(qSize(queue)>0) {
    node_t here = dequeue(queue);
    if(ゴール?) return 答え;
  未訪問の隣接node に対して
    enqueue();
  }
}
```

- goal への「見積もり値」を加味して小さい順に
 - ●例えば、「goal への直線距離」を利用

start +2.5 goal

```
int solve() {
  enqueue(queue, 0);
  while(qSize(queue)>0) {
   node_t here = dequeue(queue);
   if(ゴール?) return 答え;
  未訪問の隣接node に対して
   enqueue();
  }
}
```

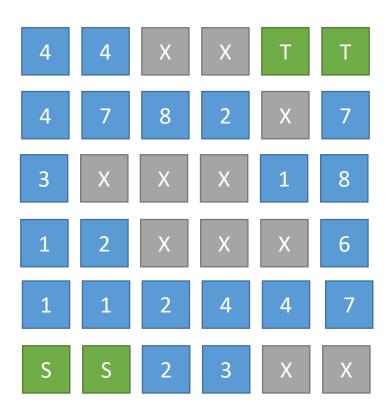
- goal への「見積もり値」を加味して小さい順に
 - ●例えば、「goal への直線距離」を利用

start +2.5 goal

```
int solve() {
  enqueue(queue, 0);
  while(qSize(queue)>0) {
    node_t here = dequeue(queue);
    if(ゴール?) return 答え;
  未訪問の隣接node に対して
    enqueue();
  }
}
```

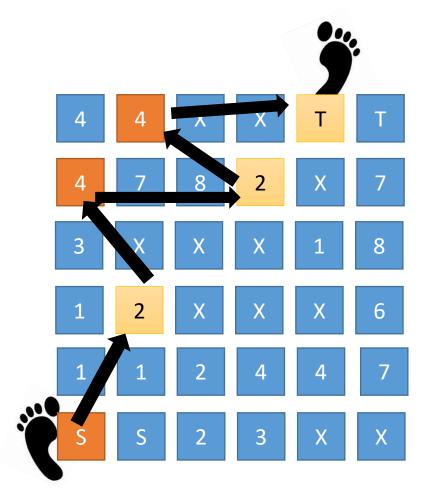
さまざまな最短経路問題

- スタートエリアからゴールエリアに移動
 - ●各位置には、左足か右足を置ける
 - ●各位置に書かれた分の時間を消費
 - ▶ 足を置けない場所もある
 - ●次に置くのは逆の足
 - ▶置ける範囲が決まっている



解き方を考えてみよう

- スタートエリアからゴールエリアに移動
 - ●各位置に、左足か右足を置く
 - ●各位置にかかれた分の時間を消費 ▶足を置けない場所もある
 - 少次に置くのは逆の足▶置ける範囲が決まっている
- 考え方?
 - ●最短経路っぽい?
 - ●でも、左足右足って?
 - ●同じ場所に両足置くことも?



考え方

プログラム例(C++) プログラム例(python)

■ [足の位置、左/右]をノードとするグラフをイメージすれば? ● ノードをイメージできれば、最短経路問題 ゴール [2,1, 左] [4,2,右] [6,1, 左] [6,2,左] [6,2,右] [6,1,右] 開始