

# 最短経路問題

## SHORTEST PATH PROBLEM

# 最短経路問題とは

- 有向ネットワーク
  - 各弧に距離やコスト(正の実数)が定義されている
- 始点から終点までの最短有向道を見つける



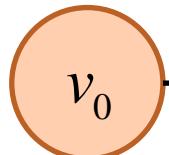
## 準備: ポテンシャル $P: V \rightarrow R$

- 一般には、各頂点に定義された実数値
  - 始点からの「高さ」(距離)をイメージする
  - 経路のよらずに定まるはず
- 
- ポテンシャル(potential) → 位置エネルギー

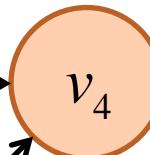
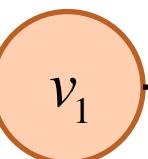


## ボテンシャルの例

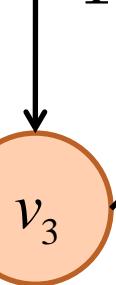
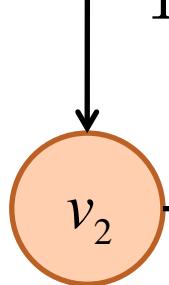
$$p(v_0) = 0$$



$$p(v_1) = 2$$

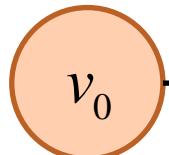


$$p(v_4) = 4$$



$$p(v_2) = 1$$

$$p(v_3) = 3$$



2

1

3

3

1

1

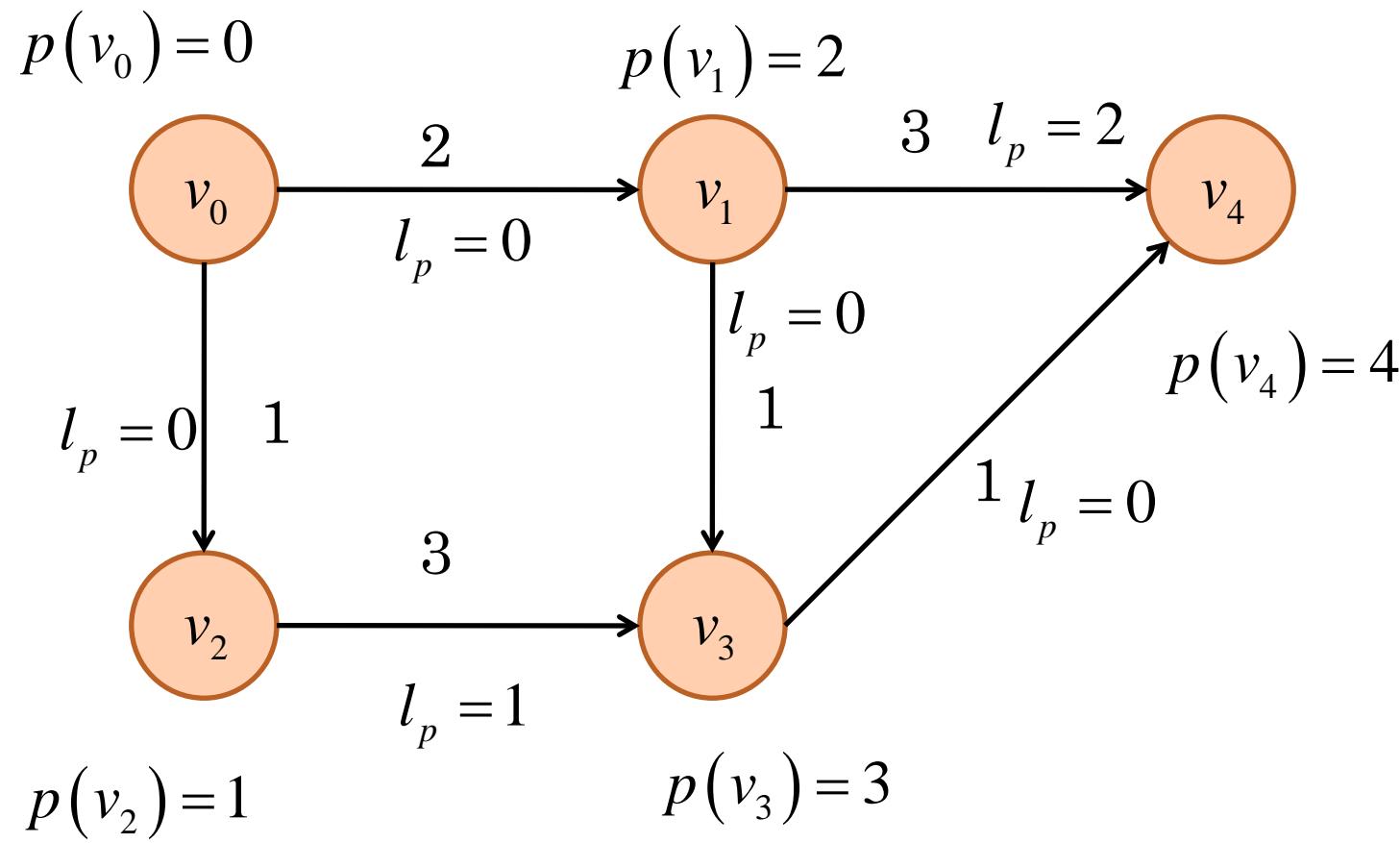


関数  $l_p : A \rightarrow R$

- 弧  $a$  の長さ(距離)  $l(a)$
- 弧の始点(終点)のポテンシャル  $p(\partial^\pm a)$

$$l_p(a) = l(a) + p(\partial^+ a) - p(\partial^- a)$$





## 有向道にそって拡張

- 頂点 $u$  から 頂点 $v$  へ向かう有向道  $P$  に対して以下が 成り立つ

$$l_p(P) = l(p) + p(u) - p(v)$$

$$l_p(P) \equiv \sum_{a \in P} l_p(a)$$

$$l(P) \equiv \sum_{a \in P} l(a)$$



$$P = \{u = v_0, a_1, v_1, a_2, \dots, a_k, v_k = v\}$$

$$\begin{aligned} l_p(P) &= \sum_{a \in P} l_p(a) = \sum_{i=1}^k l_p(a_i) \\ &= \sum_{i=1}^k [l(a_i) + p(v_{i-1}) - p(v_i)] \\ &= \sum_{i=1}^k l(a_i) + p(u) - p(v) \\ &= l(P) + p(u) - p(v) \end{aligned}$$



- 関数  $l_p : A \rightarrow R$  が非負関数であり、道  $P$  上の各弧  $a$  に対して、

$l_p(a) = 0$  のとき、 $P$  は  $u$  から  $v$  への最短経路となる。

- なぜなら、

$$l(P) = p(v) - p(u) + l_p(P) \geq p(v) - p(u)$$

- このようなポテンシャルを構成することが、課題となる。



## ダイクストラ(DIJKSTRA)法

- $l(a) \geq 0$  の場合を考える
- グラフ  $G$  は単純(並列弧が無い)と仮定する



- $U \subseteq V$  : 始点  $v_0$  からの有向道が見つかっているが、距離が確定していない頂点の集合
- $W \subseteq V$  : 始点  $v_0$  からの有向道が見つかり、距離が確定した頂点の集合
- $p(v) \in R$  : 始点  $v_0$  から頂点  $v$  への距離
- $q(v) \in V$  : 最短経路を頂点  $v$  から逆にたどる際の頂点  $v$  の直前の頂点



## DIJKSTRA法: 初期化

$$U = \{v_0\}$$

$$W = \emptyset$$

$$p(v_0) = 0$$

$$p(u) = +\infty \quad (\forall u \in V \setminus \{v_0\})$$

$$q(v) = \text{NULL} \quad (\forall v \in V)$$

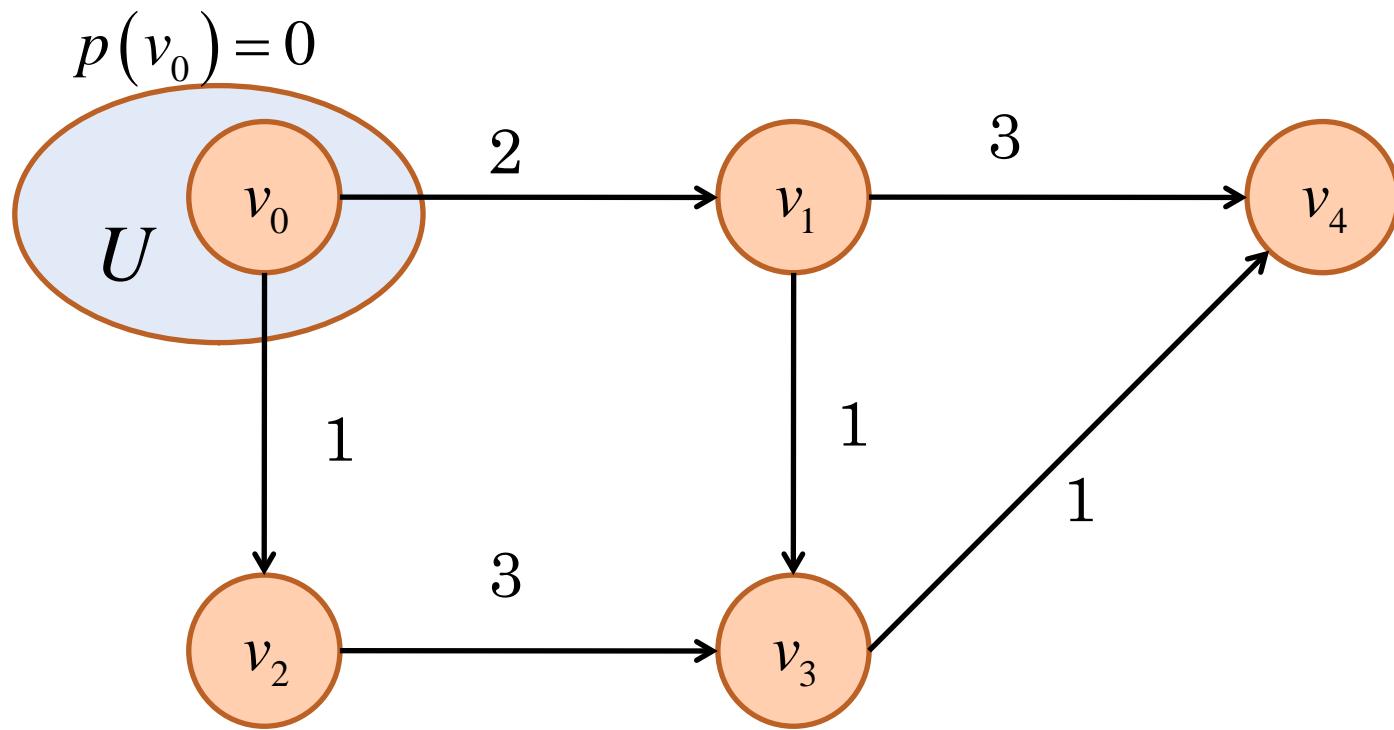


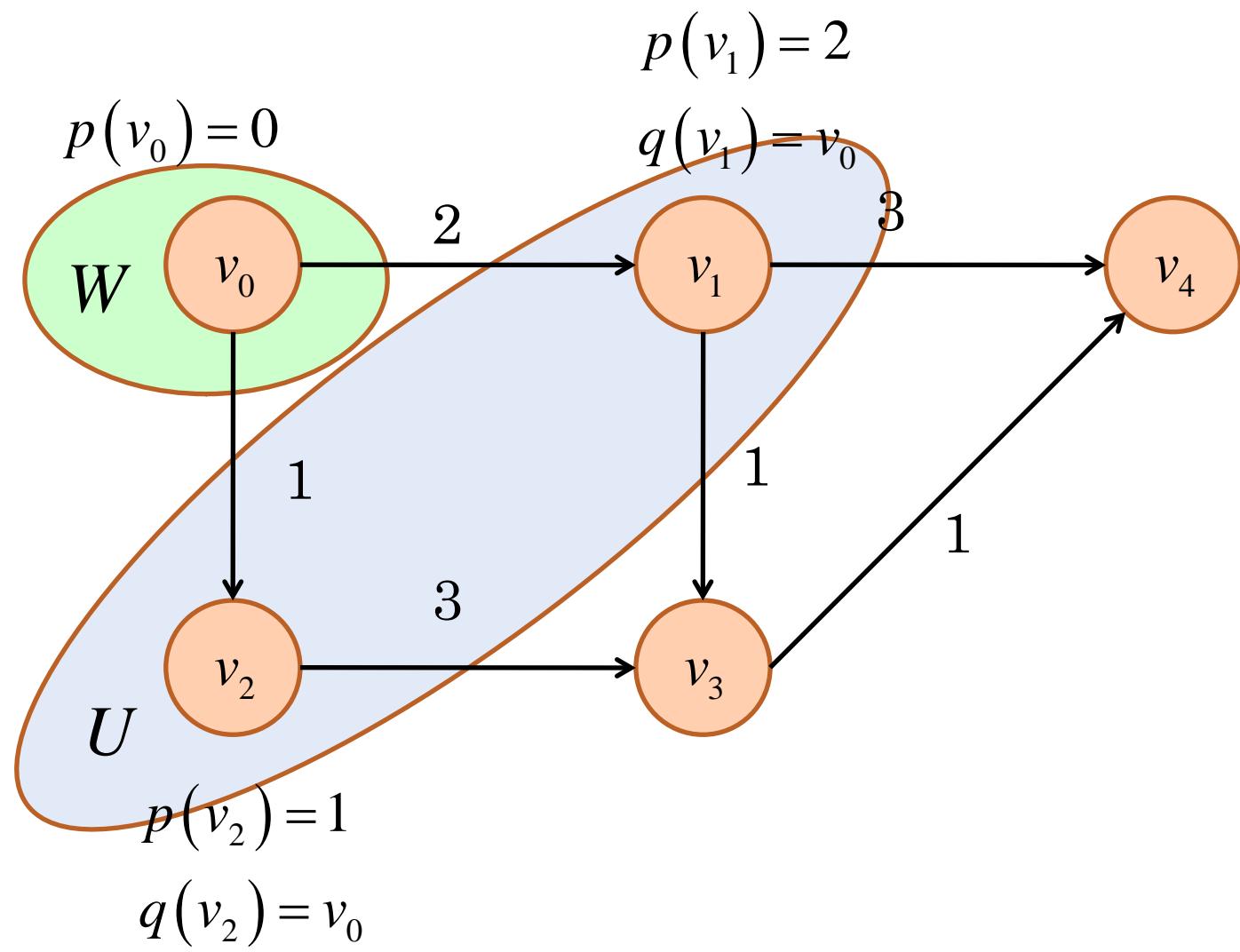
```

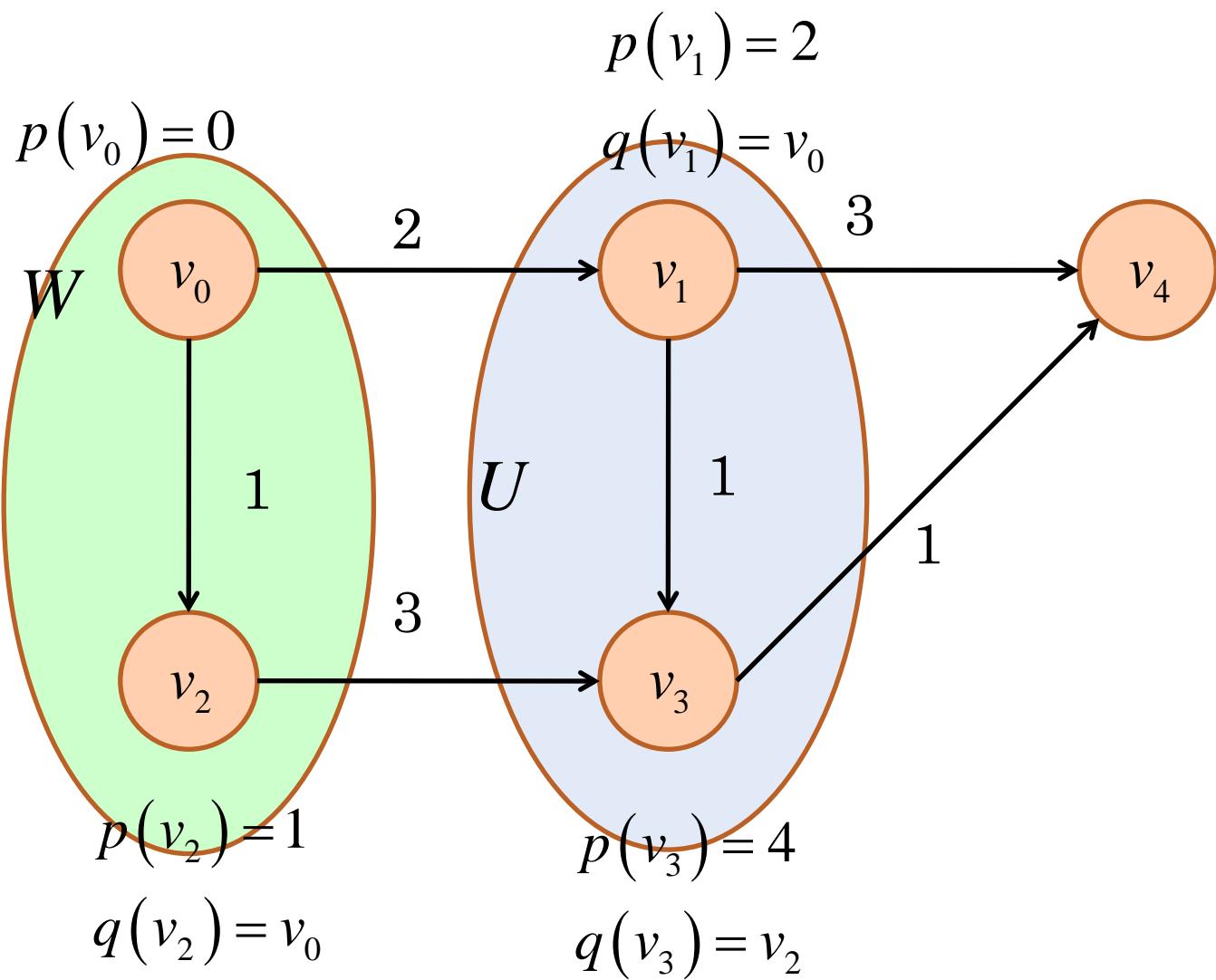
while (  $U \neq \emptyset$  ) {
     $p(w)$  が最小である  $w \in U$  を探す
    forall (  $a \in \delta^+ w$  ) {
         $x = \partial^- a$ 
        if (  $x \notin W$  ) {
            if (  $p(x) > p(w) + l(a)$  ) {
                 $q(x) \leftarrow w$ 
                 $p(x) \leftarrow p(w) + l(a)$ 
                 $U \leftarrow U \cup \{x\}$ 
            }
        }
    }
     $W \leftarrow W \cup \{w\}$ 
     $U \leftarrow U \setminus \{w\}$ 
}

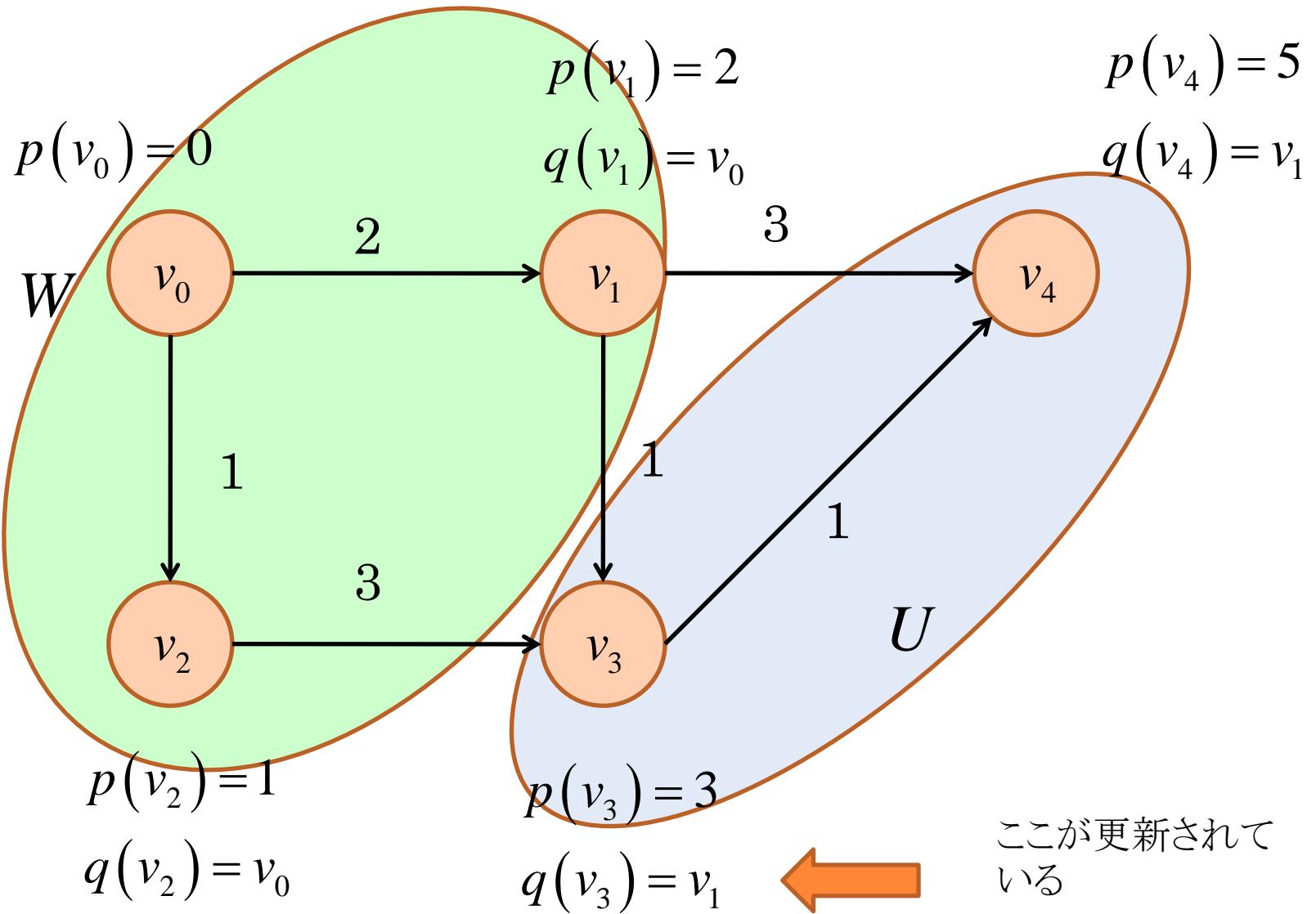
```



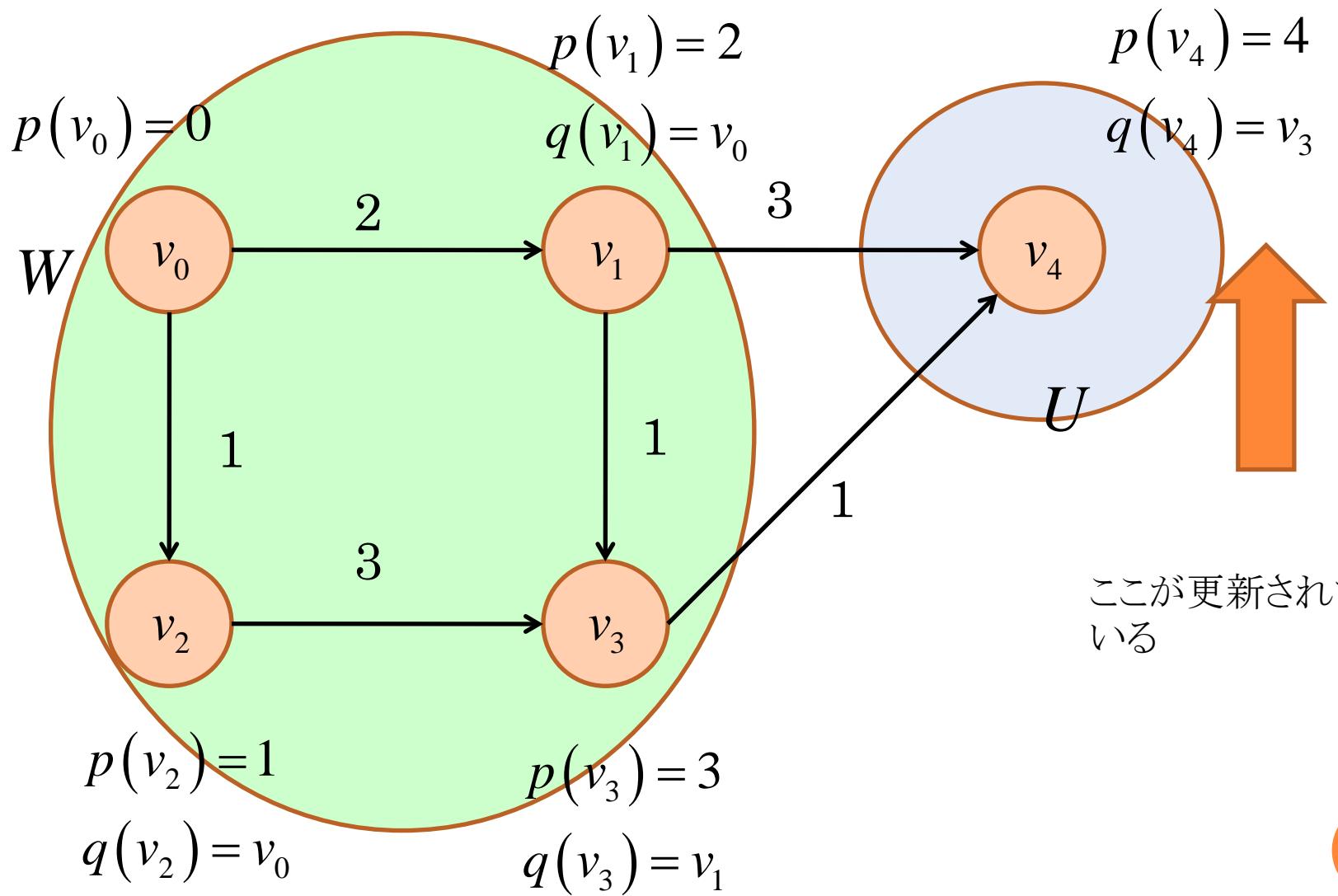






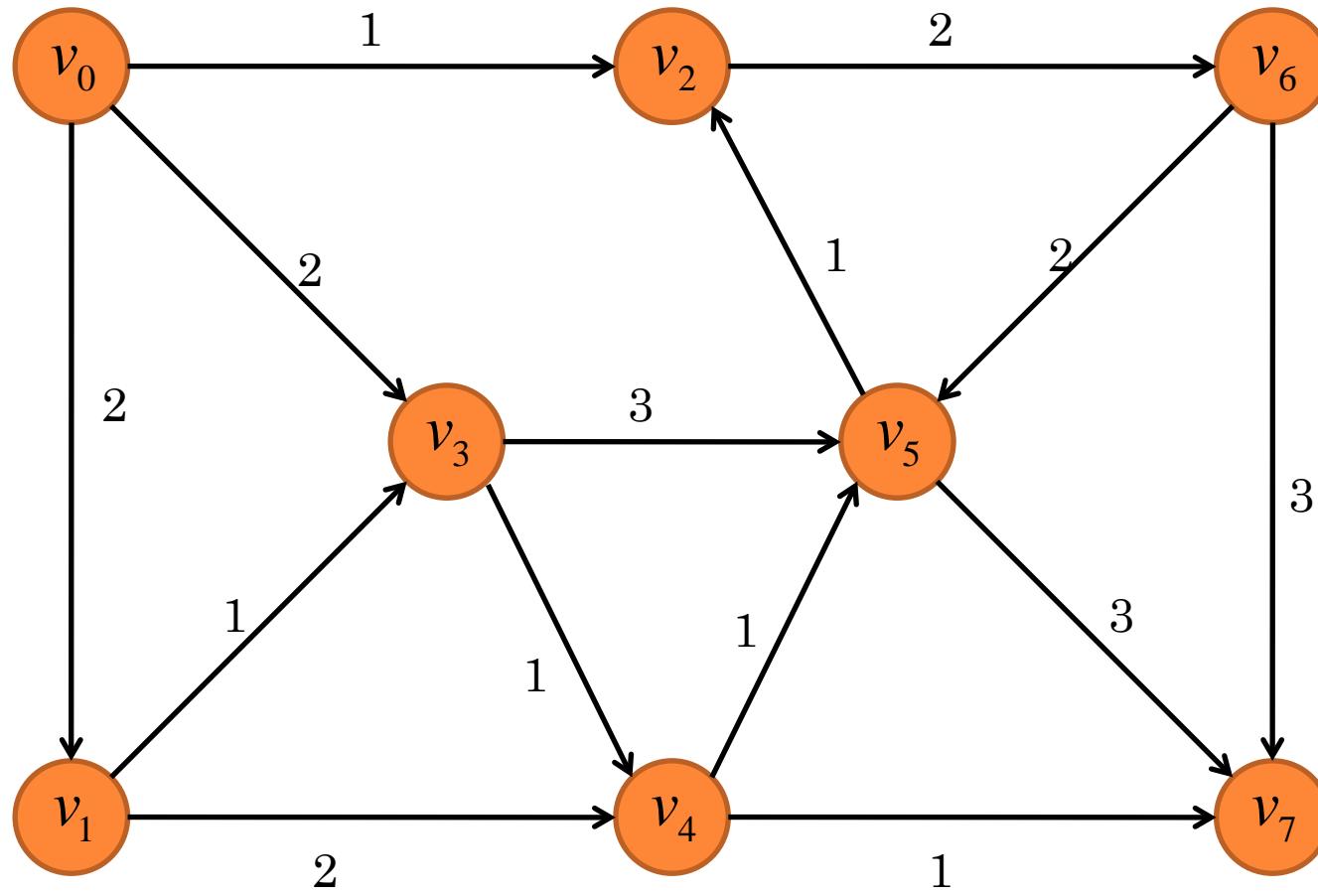


ここが更新されて  
いる



ここが更新されて  
いる

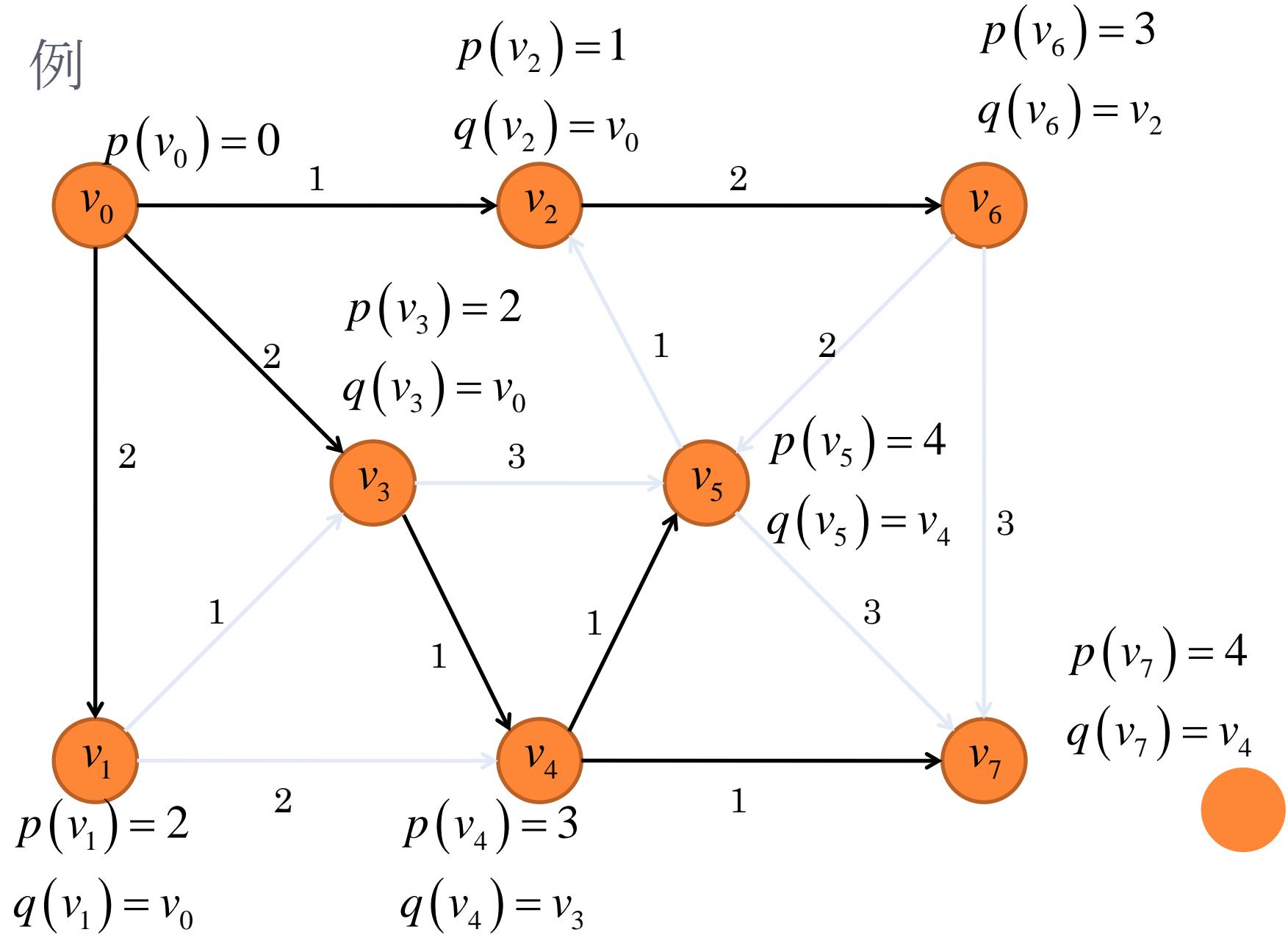
例



	注目している 頂点	$W$	$U$	$p$	$q$	更新を受 けた手順
0		$\emptyset$	$\{v_0\}$	$p(v_0) = 0$		
1	$v_0$	$\{v_0\}$	$\{v_1, v_2, v_3\}$	$p(v_1) = 2$	$q(v_1) = v_0$	
				$p(v_2) = 1$	$q(v_2) = v_0$	
				$p(v_3) = 2$	$q(v_3) = v_0$	
2	$v_2$	$\{v_0, v_2\}$	$\{v_1, v_3, v_6\}$	$p(v_6) = 3$	$q(v_6) = v_1$	
3	$v_1$	$\{v_0, v_1, v_2\}$	$\{v_3, v_4, v_6\}$	$p(v_4) = 4$	$q(v_4) = v_1$	4
4	$v_3$	$\{v_0, v_1, v_2, v_3\}$	$\{v_4, v_5, v_6\}$	$p(v_4) = 3$	$q(v_4) = v_3$	
				$p(v_5) = 5$	$q(v_5) = v_3$	5
5	$v_4$	$\{v_0, v_1, v_2, v_3, v_4\}$	$\{v_5, v_6, v_7\}$	$p(v_5) = 4$	$q(v_5) = v_4$	
				$p(v_7) = 4$	$q(v_7) = v_4$	
6	$v_6$	$\{v_0, v_1, v_2, v_3, v_4, v_6\}$	$\{v_5, v_7\}$			
7	$v_7$	$\{v_0, v_1, v_2, v_3, v_4, v_6, v_7\}$	$\{v_5\}$			
8	$v_5$	$\{v_0, v_1, v_2, v_3, v_4, v_5, v_6, v_7\}$	$\emptyset$			



例



## DIJKSTRA法の妥当性:補題1

Dijkstra 法の実行に伴って、頂点が  $v_0, v_1, v_2, \dots$  の順に  $W$  に登録されるとする。このとき、以下の関係が成り立つ。

$$0 \leq p(v_0) \leq p(v_1) \leq p(v_2) \leq \dots \leq p(v_i) \leq p(v_{i+1}) \leq \dots$$

つまり、 $W$  には、距離の小さい順に追加されていく。



## 補題1証明

Dijkstra 法の実行中に、以下が成り立つことを示せばよい。

$$\max \{ p(u) \mid u \in W \} \leq \min \{ p(u) \mid u \in V \setminus W \}$$



## 補題1証明

- 一回目のループ実行後：自明

- $W = \{v_0\}, p(v_0) = 0$

- あるステップで成り立つと仮定する。

- 次に選ばれる頂点を  $w \in U \subseteq V \setminus W$  とする。

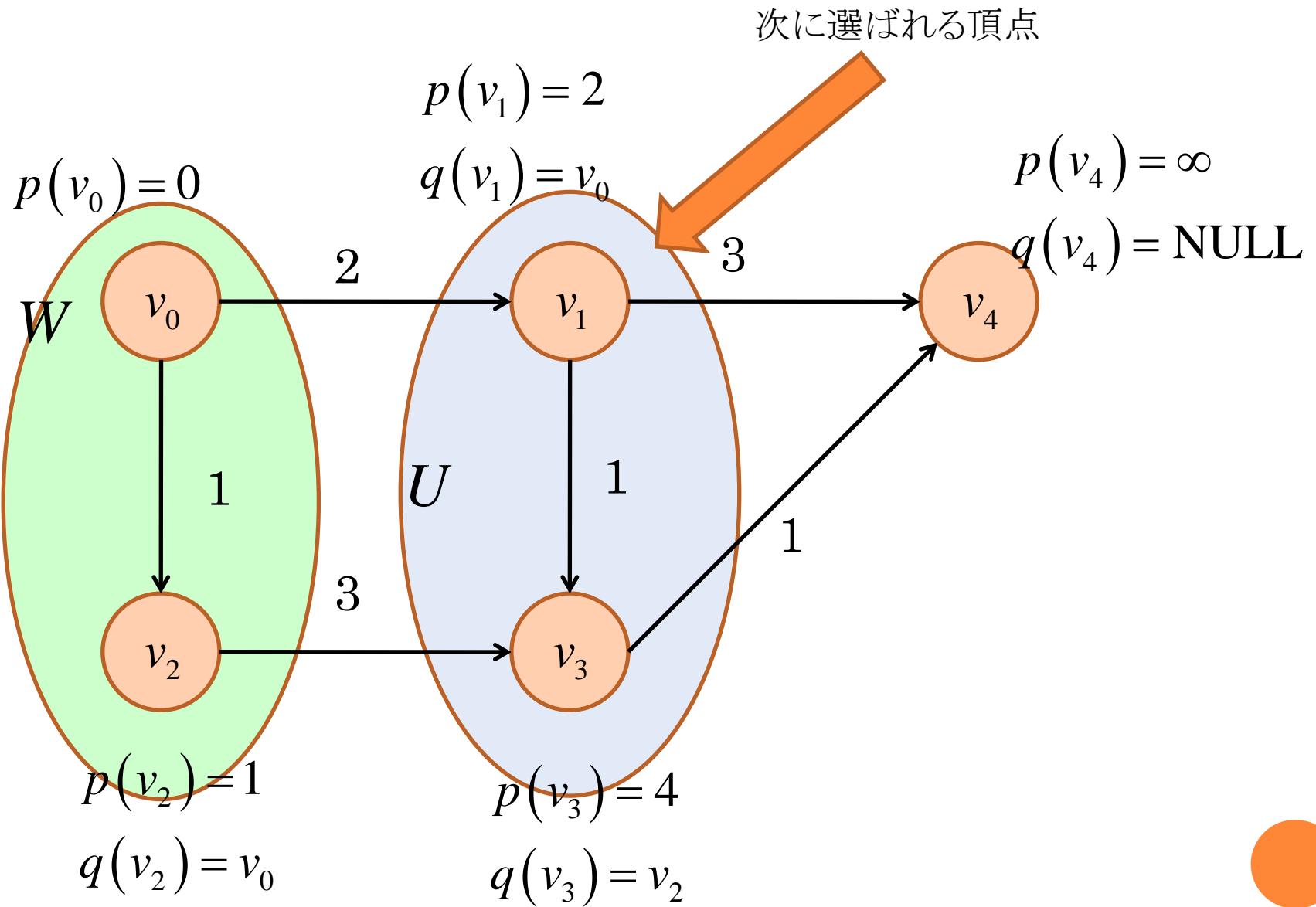
- $p$  の更新前

$$\max \{p(u) \mid u \in W\} \leq p(w) \leq \min \{p(u) \mid u \in V \setminus (W \cup \{w\})\}$$

- $p$  の更新後

$$\max \{p(u) \mid u \in W\} \leq \min \{p(u) \mid u \in V \setminus W\}$$





## DIJKSTRA法の妥当性:補題2

1.  $W$  に始点を持つ  $G$  の弧の集合  $\delta^+ W$  を考える。

$$G_W = (W \cup U, \delta^+ W) \text{において}$$

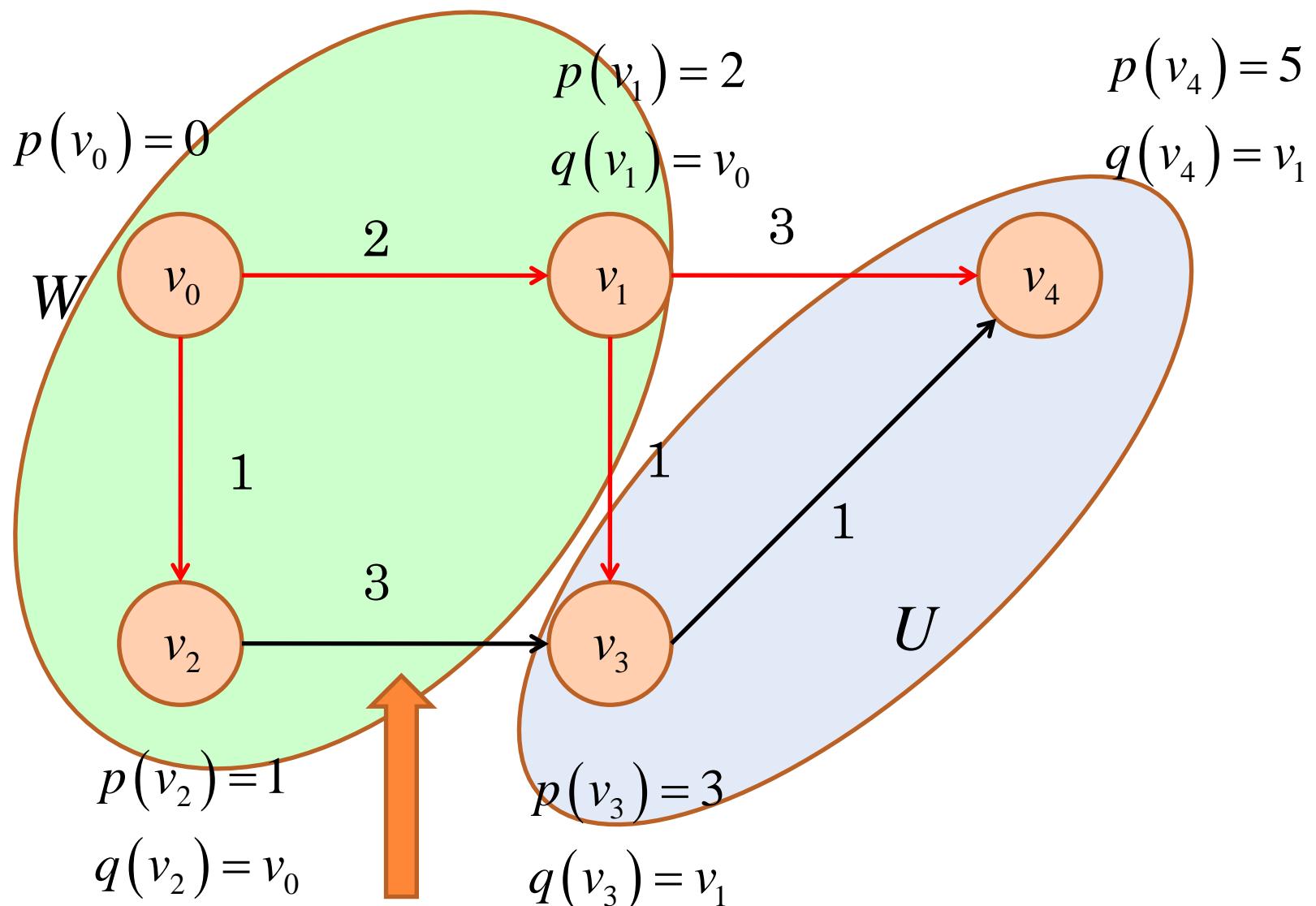
$$l_p(a) \geq 0 \quad (\forall a \in \delta^+ W)$$

$$l_p(q(u), u) = 0 \quad (\forall u \in (W \cup U) \setminus \{v_0\})$$

がなりたつ。

2.  $\forall u \in (U \cup W) \setminus \{v_0\}$  に対して定まる弧  $(q(u), u)$  の全体は、  $v_0$  を根とする有向木である。





$$l_p(v2, v3) = l(v_2, v_3) + p(v_2) - p(v_3) = 3 + 1 - 3 = 1 > 0$$

## 補題2証明

Dijkstra 法の手順から、 $a \in \delta^+ W$  に対して、

$$p(\partial^- a) \leq p(\partial^+ a) + l(a)$$

が成り立っている。従って

$$l_p(a) = l(a) + p(\partial^+ a) - p(\partial^- a) \geq 0$$

さらに、 $\forall u \in U$  に対しては

$$p(u) = p(q(u)) + l(q(u), u)$$

であり、

$$l_p(q(u), u) = l(q(u), u) + p(q(u)) - p(u) = 0$$



## 補題2証明

補題1より、 $W$ の要素は順序付けられている。

- $\forall v_i \in W$  に対して、 $q(v_i) = v_j$  ならば、 $j < i$  と順序付けられている。つまり、 $v_i$  に対して一意に親の頂点が定まる。
- $\forall v \in U$  に対して、 $q(v) = w \in W$  によって、一意に親の頂点が定まる。  
従って、 $v_0$ を根とする有向木となる。



