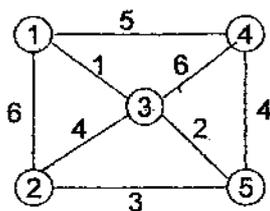


2006 年度 アルゴリズム論・試験問題

問題 1 以下の重み付きグラフの全点対間最短路を Floyd-Warshall のアルゴリズムを用いて求めることを考える。



頂点 $i, j \in \{1, 2, 3, 4, 5\}$ および正の整数 m について、

$d_{i,j}^{(m)}$ = すべての中間頂点が m 以下であるような頂点 i から頂点 j へ至る道の中で重みの和が最小の道の重みとする。但し、そのような道がないときは、 ∞ とする。

と定義する。ただし、 $d_{i,i}^{(0)}$ は 0 とする。また、 $d_{i,j}^{(m)}$ を第 i 行 第 j 列の成分とする行列を $D^{(m)}$ とする。

- (1) $d_{i,j}^{(0)}$ は一般にどのようにして求められるか。
- (2) 一般に頂点の個数 n のグラフにおいて、 $D^{(m)}$ の要素と $D^{(m-1)}$ の要素の間になりたつ関係式を求めよ。
- (3) (2) で得た関係式により、最短経路の重みを求めることができる。最短経路を求めるには、さらにどのような工夫が必要か。簡潔に示せ。
- (4) 上記のグラフについて、 $D^{(0)}, D^{(1)}, D^{(2)}$ を順次求めると、 $D^{(2)}$ が以下のように計算された。

$$D^{(2)} = \begin{pmatrix} 0 & 6 & 1 & 5 & 9 \\ 6 & 0 & 4 & 11 & 3 \\ 1 & 4 & 0 & 6 & 2 \\ 5 & 11 & 6 & 0 & 4 \\ 9 & 3 & 2 & 4 & 0 \end{pmatrix}$$

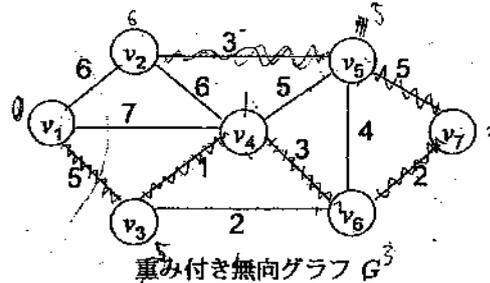
この計算結果をもとにして、(2) で求めた式を用いて $d_{1,5}^{(3)}, d_{2,5}^{(3)}$ を求めなさい。ただし、実際に (1) で求めた式に値を代入して計算し、その途中経過も示すこと。答だけを書いたものについては点数を与えない。

- (5) グラフで表されるネットワークを考える。各辺 (x, y) には、頂点 x から頂点 y へデータを送信する際に、正しくデータを送信できる確率 $w(x, y)$ が与えられている。また、これらの確率は独立であるとする。このとき、任意の頂点から任意の頂点へデータを送信する際に、最も信頼できるデータ送信経路を求めるには、Floyd-Warshall のアルゴリズムの関係式をどのように変更したらよいか？

問題は裏に続きます

問題 2 次の Prim のアルゴリズムと重み付き無向グラフ G に対して以下の設問に答えよ。ただし、 V を G の頂点集合 $\{v_1, v_2, v_3, v_4, v_5, v_6, v_7\}$ とする。また、辺は、 $\{v_1, v_2\}$ のように、辺の端点 2 つの要素からなる集合で表すことにする。

1. 任意に選んだ頂点 r のキーの値を 0、それ以外の頂点のキーの値を ∞ として、プライオリティキュー Q を構成する。
2. $\text{parent}[r] = \text{NIL}$;
3. $\text{while}(Q \neq \emptyset)$ {
4. $u = \text{EXTRACT-MIN}(Q)$;
5. for each v in $\text{Adj}[u]$ do
6. if (v in Q かつ $w(u,v) < \text{key}[v]$) {
7. $\text{parent}[v] = u$;
8. $\text{key}[v] = w(u,v)$;
9. }
10. end ;
11. }



ここで、 $w(u,v)$ は辺 $\{u,v\}$ の重みを表し、EXTRACT-MIN は、プライオリティキューから最小のキーを持つ要素を抽出する操作であり、 $\text{Adj}[u]$ は頂点 u が隣接する頂点の集合を表す。

- (1) $V' = \{v_1, v_2, v_7\}$ とし、カット $C = (V', V - V')$ を考える。 C と交差する辺をすべて枚挙せよ。
- (2) 上記のカット C に対する軽い辺を求めよ。
- (3) 辺集合 $A = \{\{v_2, v_4\}, \{v_3, v_4\}, \{v_4, v_5\}, \{v_4, v_6\}\}$ を侵害しないカットをすべて求めよ。
- (4) グラフ G に対して Prim のアルゴリズムを適用することを考える。このとき、以下の空欄を埋めよ。

1 行目で r として v_1 が選ばれたとする。このとき、最初に 4 行目で u として選ばれるのは、頂点 v_1 である。そして、5~9 行目の設定の結果、 $\text{key}[v_2] = \boxed{(a)6}$ 、 $\text{key}[v_3] = \boxed{(b)5}$ 、 $\text{key}[v_4] = \boxed{(c)7}$ となる。よって、次に 4 行目で u として選ばれるのは、頂点 $\boxed{(d)v_3}$ である。この u に対して、5~9 行目の設定の結果、 $\text{key}[v_4] = \boxed{(e)7}$ 、 $\text{key}[v_6] = \boxed{(f)2}$ となる。その後、4 行目で u として選択される頂点は、 $\boxed{(g)v_6}$ 、 $\boxed{(h)v_4}$ 、 $\boxed{(i)v_5}$ 、 $\boxed{(j)v_2}$ 、 $\boxed{(k)v_7}$ という順番になる。

- (5) 上記 (4) の実行の結果得られる parent の情報をすべての頂点に対して記せ。

問題 3 チョムスキー標準形の文脈自由文法 $G = (N, \{a, b\}, P, S)$ を考える。ただし、

$$N = \{S, A, B, C, X\},$$

$$P = \{S \rightarrow AX, X \rightarrow BC, B \rightarrow AX, B \rightarrow b, C \rightarrow AA, A \rightarrow a\}$$

とする。文字列 $w = a_1 \dots a_n$ ($a \in \Sigma$) が G によって生成されるかどうかを Cocke-Kasami-Younger のアルゴリズムを用いて検査する問題を考える。 $X \Rightarrow^* a_j \dots a_{j+i-1}$ となるような非終端記号 X の集合を $C_{i,j}$ で表す。このとき、以下の問に答えよ。

- (1) $S \Rightarrow^* aababx$ となる $x \in \{a, b\}^*$ はどのような記号列か。
- (2) G が生成する言語はどのような言語か。簡潔に説明しなさい。 ~~空欄~~
- (3) $C_{1,j}$ はどのように求められるか。 $C_{1,j}$ を求める式を書け。
- (4) $C_{i,j}$ を再帰的に求めるための式を書け。
- (5) この G に対して、(3),(4) の解法を適用したとき、記号列 $w = aabaa$ に対する解析行列 $(C_{i,j})$ (第 i 行第 j 列成分を $C_{i,j}$ とする行列) を解答用紙上に完成させよ。

