



| | |
|------------------------|--|
| Title | 2004年度 グラフ理論講義ノート |
| Author(s) | 井上, 純一 |
| Issue Date | 2004 |
| Doc URL | http://hdl.handle.net/2115/371 |
| Rights(URL) | http://creativecommons.org/licenses/by-nc-sa/2.1/jp/ |
| Type | learningobject |
| Note | 当講義資料は著者のホームページ http://chaosweb.complex.eng.hokudai.ac.jp/~j_inoue/ からもダウンロードできます。 |
| Note(URL) | http://chaosweb.complex.eng.hokudai.ac.jp/~j_inoue/ |
| Additional Information | There are other files related to this item in HUSCAP. Check the above URL. |
| File Information | graph_ens2004_1.pdf (第1回情報工学演習II (B) (グラフ理論) 問題) |



Instructions for use

情報工学演習 II(B) (グラフ理論) 配布資料 #1

担当：井上 純一 (情報エレクトロニクス系棟 8-13)

平成 16 年 6 月 14 日

問題 1

教科書 p.53 ~ p.55 に書かれたアルゴリズムを参考にし, 図 1 に与えたグラフの始点 u から終点 v へ至る全ての経路の中で最短のものを求めよ. なお, グラフの各辺に記された数字はその区間の距離であるものとする. なお, 同じ最短距離を与える経路が複数存在する場合には, それら全てを答えること.

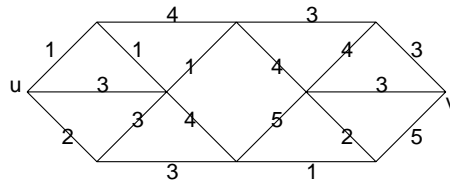


図 1: u から v へ至る最短路を求める. 各辺に記された数字はその区間の距離である.

問題 2

図 2 のグラフ G に対し, 以下の問いに答えよ.

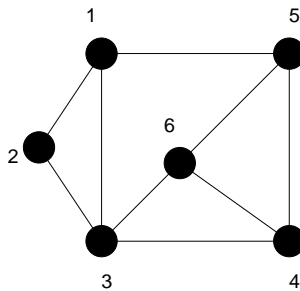


図 2: ここで全域木を考えるグラフ G .

- (1) グラフ G から全域木 T を作ったとしよう. このとき, T の辺数を求めよ.
- (2) (1) で全域木を作るまでに削除しなければならない辺数 m を求めよ.
- (3) T に (2) で求めた辺を 1 つずつ付加すると必ず閉路が 1 つだけできる. このようにして作られる閉路を基本閉路と呼ぶが, この基本閉路を m 個全てを描け.
- (4) (3) で求めた閉路 C_1, C_2, \dots, C_m に対し, 閉路行列法を用いることにより, 全域木の総数 $\tau(G)$ を求めよ.

問題 3

- (1) 完全グラフ K_5, K_6 の点行列を求め、それぞれの全域木の総数 $\tau(K_5), \tau(K_6)$ を求めよ.
- (2) 完全グラフ K_n の全域木の総数 $\tau(K_n)$ を求めよ.

問題 4

図 3 のグラフ G の各点はネットワーク G 内のサーバを表すとして、各サーバは確率 p で故障する. 故障

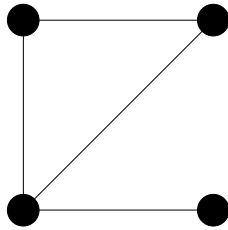


図 3: ここで考えるネットワーク G . 各点は「サーバ」を表すものとする.

したサーバは他のサーバと情報のやりとりができないので、ネットワークから除去する. k 個のサーバが故障したとき、ネットワーク内に残るサーバからなる部分ネットワークが正常である (連結である) 確率 p_k を求めよ. ただし、1 つのサーバだけからなる「ネットワーク」は正常であるとは言わないことにする. また、システムの信頼度 :

$$R(G) = \sum_k p_k$$

を計算し、 p の関数として図示せよ.

問題 5

図 4 のように 1 点から k 本の枝を出し、その k 本の枝からさらに k 本の枝を出すという操作を n 回繰り返してできる木を $T_k(n)$ と名付けよう. 図 4 の例は $T_3(2)$ である. このとき、次の問いに答えよ.

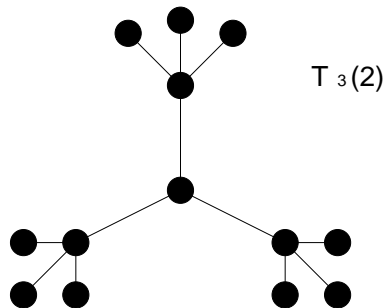


図 4: ここで述べた「操作」によって作られた木 $T_3(2)$.

- (1) $T_3(n)$ に含まれる点の総数 $S_3(n)$ を求めよ. また, $T_3(n)$ の端点の総数を $Q_3(n)$ を求め, 比 $P_3(n) = Q_3(n)/S_3(n)$ に対し, 極限值 :

$$p_3 = \lim_{n \rightarrow \infty} P_3(n)$$

を計算せよ.

- (2) (1) を参考にして, 任意の自然数 K に対して $P_K(n)$ を計算し, n に関する極限值 :

$$p_K = \lim_{n \rightarrow \infty} P_K(n)$$

を求め, さらに K に関する極限值 :

$$p_\infty = \lim_{K \rightarrow \infty} p_K$$

を計算し, 木 $T_K(n)$ の構造と極限值 p_∞ からわかることを簡潔に述べよ.

(注) : n と言うと普通はグラフの点の数を示しますが, ここでは「操作」の回数であることに注意.

問題 6

グラフ G (点の数 : $n \geq 4$) を三角形のみを含む平面グラフであるとする. G に含まれる次数 k の点の個数を n_k とするとき

- (1) G の辺数 m が

$$m = 3n - 6$$

で与えられることを示せ.

- (2) 次の関係式 :

$$3n_3 + 2n_4 + n_5 - n_7 - 2n_8 - \dots = 12$$

が成り立つことを示せ.

- (3) G は次数 5 以下の点を 4 つ以上含むことを示せ.

今度はグラフ G は全ての点の次数が 3 である平面グラフであり, φ_k 個の k 角形を含むとしよう. このとき

- (4) G の辺数 m , 面数 f の間には

$$m + 6 = 3f$$

なる関係が成立することを示せ.

(5) 次の関係式：

$$3\varphi_3 + 2\varphi_4 + \varphi_5 - \varphi_7 - 2\varphi_8 - \dots = 12$$

が成り立つことを示せ.

(6) G には 5 角形以下の面が 4 つ以上含まれることを示せ.

(# レポート提出等)：

- 以上の **問題 1** から **問題 6** までを全て解き、レポートとして提出すること.
- レポート締め切りは 7 月 26 日 (月) のグラフ理論の講義開始時までとします. 問題の解答例もこの日に配布し、簡単に解説します. なお、井上の部屋の前にポストを用意しますので、早くできてしまった人はこのポストに提出してください.
- このレポートの得点は「情報工学演習 II(B)」の成績のみに関わるのであって、講義「グラフ理論」の成績とは一切関係がないことに注意してください.
- 第 2 回「情報工学演習 II(B) (グラフ理論)」は 6 月 28 日 (月) の講義「グラフ理論」の時間帯 (第 3 講時) に行います.