## 中学生でも解ける東大大学院入試問題 (38)

2014-11-15 11:30:09

こんにちは。東久留米市の学習塾塾長です。

晴れていて日向は暖かいのですが屋内は寒く感じます。天気図の気圧配置はしっかりした西高東低でシベリア気団が元気一杯といった感じです。風邪など引かぬよう気を付けてください。

さて、今回は平成21年度東大大学院工学系研究科システム創成学入試問題で、最短経路を求めるグラフ問題です。

## 問題は、

「下図のグラフにおいて、SとTの間の最短経路を求めよ。ただし、枝の傍の数字は対応する枝の長さを示している。」



▲問題図

やみくもにSからTまでの経路の長さを計算して比較しても、それが最短経路かどうか判らないのでシステマティックに調べる方法を選びたいところです。その方法が「ダイクストラ法」です。

まず、問題図は見難いのでシンプルなグラフに直しましょう。ついでに、グラフで枝分かれしている点を「ノード」と呼びます。



▲図1. 問題図を見やすくしました

「ダイクストラ法」は、スタート地点と繋がっているノードまでの経路を調べて、そこまでの最短経路を確定させ、次にその確定したノードと繋がっているノードまでの経路を調べて、そこまでの最短経路を確定させていきます。この操作をゴールに到るまで繰り返して、全体の最短距離を確定させる方法です。

以下の図では、最短経路が確定したノード、経路を赤色、未確定のものを緑色、調査中のものを青色で示します。また、ノードの近くに記した数字は、ノードSからの長さを表します。

まず、図2 にあるように、ノードSからノードSまでの最短長さは0で、ノードSは確定します。そして、ノードSから繋がっているノードf、i、h、g までの長さを調べて各ノードの近くに書き込みます。



図2. 最短経路の探索(1)

図 2 で調査中の 4 つの経路のうち、経路 S  $\rightarrow$  i は、ノード f 、 h 、 g を経由してノード i に到る経路の長さより短いので、経路 S  $\rightarrow$  i とノード i が確定します。

続いて図3のように、ノードiと繋がっているノードf、h、e、dまでの経路を調査します。



図3. 最短経路の探索(2)

ノード f について、経路 S → f の長さは 6 . 4 で、以下の 5 つの経路 S → i → f (長さ 7 . 1)、S → i → e → b → a → f (長さ 1 3 . 9)、S → i → d → e → b → a → f (長さ 1 6 . 8)、S → h → g → c → d → e → b → a → f (長さ 1 7 . 3)、S → g → c → d → e → b → a → f 、h (長さ 1 7 . 2)より短いので、経路 S → f とノード f が確定します。

また、ノードhについては、経路  $S \to h$  の長さは 3 . 2 で、以下の 2 つの経路  $S \to i \to h$  (長さ 5 . 3 )、 $S \to g \to h$  (長さ 7 . 3 )より短いので、経路  $S \to h$  とノード h が確定します。

続いて図4のように、ノードf、hと繋がっているノードa、gまでの経路を調査します。



図4. 最短経路の探索(3)

ノード g について、経路 S  $\to$  g の長さは 5 . 2 で、経路 S  $\to$  h  $\to$  g (長さ 5 . 3 )より短いので、経路 S  $\to$  g とノード g が確定します。

続いて図5のように、ノードgと繋がっているノードcまでの経路を調査します。



図5. 最短経路の探索(4)

ノード e について、経路 S  $\rightarrow$  i  $\rightarrow$  e の長さは 6 . 8 で、次の 3 つの経路 S  $\rightarrow$  i  $\rightarrow$  e (長さ 9 . 7)、S  $\rightarrow$  f  $\rightarrow$  a  $\rightarrow$  b  $\rightarrow$  e (長さ 1 3 . 5)、S  $\rightarrow$  g  $\rightarrow$  c  $\rightarrow$  d  $\rightarrow$  e (長さ 1 0 . 1)より短いので、経路 i  $\rightarrow$  e とノード e が確定します。

続いて図6のように、ノードeと繋がっているノードb、dまでの経路を調査します。



▲図6. 最短経路の探索(5)

ノード b について、経路 S  $\to$  i  $\to$  e  $\to$  b の長さは 8. 5 で、経路 S  $\to$  f  $\to$  a  $\to$  b (長さ 1 1. 8 )より短いので、経路 e  $\to$  b とノード b が確定します。

ノード d について、経路 S  $\to$  i  $\to$  e  $\to$  d の長さは 7. 5 で、経路 S  $\to$  g  $\to$  c  $\to$  d (長さ 9. 4 )より短いので、経路 e  $\to$  d とノード d が確定します。

続いて図7のように、ノードbと繋がっているノードα、ノードT、ノードdと繋がっているノードcを調査します。



▲図7. 最短経路の探索(6)

ノード  $\alpha$  については、経路  $S \to f \to \alpha$  の長さ 9. 6 は、経路  $S \to i \to e \to b \to \alpha$  (長さ 1 0 . 7) より短いので、経路  $f \to \alpha$  とノード  $\alpha$  が確定します。

ノード c については、経路 S  $\to$  i  $\to$  e  $\to$  d  $\to$  c の長さ 8 . 4 は、経路 S  $\to$  g  $\to$  c (長さ 8 . 5 )より短いので、経路 d  $\to$  c とノード c が確定します。

続いて図8のように、ノードαとノードαと繋がっているノードΤまでの経路を調査します。



▲図8. 最短経路の探索 (7)

3つの経路  $S \to i \to e \to b \to T$ 、 $S \to i \to e \to d \to c \to T$ 、 $S \to f \to a \to T$ の長さは、それぞれ、 $1 \ 0$ .  $4 \ 1 \ 1$ . 8 および  $1 \ 2$ . 7 で、経路  $S \to i \to e \to b \to T$  が最短経路と判りました。図9に最終確定図を示します。



▲図9. 最終確定図

少し面倒臭そうに見えますが、この程度のグラフであれば 1 、2 分で完成できます。また、このテクニックが役に立つ場面もあるかもしれないので頭の片隅に置いておくと良いでしょう。

東久留米の学習塾 学研CAIスクール 東久留米滝山校 http://caitakiyama.jimdo.com/ TEL 042-472-5533