

変換ネットワークに関する一考察

大阪市立大学工学部 正員 西村 昇

1. まえがき

ネットワークは数種の要素の集合よりなってい。いまこれらの要素の向(内部)で、ある要素と他の要素との間に1対1の対応が成り立つように変換した結果得られるネットワークをもとのネットワークに対する変換ネットワーク(*transformed network*)と呼ぶことにする。ネットワークに関する種々の問題をとり扱う上にあひて変換ネットワークを利用するすることによって解析が容易になる場合がある。ここでは変換のうちでも回帰的な変換である双対変換、三対変換について主として考えてみた。

2. 変換ネットワークの種類

ネットワーク $G = (N, A, P)$ は3種の要素の集合すなはちノード、アーチおよび多角形(面)の集合 N, A, P よりなってい。2次元複体と考え。要素 X_1, X_2, \dots を要素 Y_1, Y_2, \dots に変換することを変換行列 (X_1, X_2, \dots) なる記号で表わす。また変換 (Y_1, Y_2, \dots) を行なったあとで Y_1, Y_2, \dots を Z_1, Z_2, \dots に変換することを、 $(X_1, X_2, \dots)(Y_1, Y_2, \dots) = (Z_1, Z_2, \dots)$ と書くことにする。

変換ネットワークにはいくつかの種類が考えられる。第1はネットワークを単純化するために要素の数を減ずるもので、ある観点などからみて同等なものを作るものである(*network simplification, equivalent transformation*)。Fig.1にその例を示す。第2はある目的にかなったネットワークに変換するため要素を他の要素に変換するものであり、たゞ之

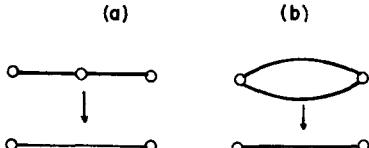


Fig. 1

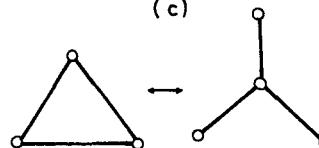


Fig. 2

は(*PAN*)なる変換をFig.2のネットワークに対して行なうとFig.3が得られる。第3は第2の変換の後同じ変換をさらにくり返しておこなうとともにネットワークに帰ってくるような回帰的な変換である。2度くり返してもとに帰る場合を双対変換とい。また3度くり返してもとに帰る場合は三対変換といわれる。

3. 双対変換

変換行列(PNA)で表わされる変換の結果得られるネットワークは1つの双対ネットワーク(*dual network*)である。これはすべての面はノードに、すべてのノードは面に変換している。

この変換を2度くり返すとともに $(PNA)(PNA) = (PNA)$ である。この性質は双対性(*duality*)に基づくものである。これらはFig.3に示すような相互関係にある。実線のネットワークに対する双対ネットワークを虚線で示してある。図よりわかるように双対ネット

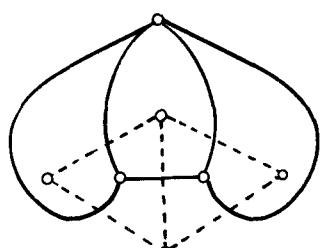


Fig. 3

ワークはもとのネットワークのすべての面を連結するものであり、またすべてのアーチを横断する新しいアーチによって構成されている。このことからアーチの横断情報(アーチを横断するときに得られるアーチの情報で、たとえばアーチの容量とかフローなど)と面に関する情報によって問題の目的関数が定式化されていく場合には、その双対ネットワーク上にありて解く方が有利となる場合があるであろう。1例として最小カットの問題を考えれば、目的関数であるカットはアーチの容量の和で表わされていく。またカットはフローを切断するための連続したアーチの集合であるから、双対ネットワーク上ではパス(道)となる。したがって最小カット問題は双対ネットワーク上の最短路問題に変換される⁽⁴⁾。

4. 三対変換

同じ変換を3回くりかえしてもとに帰る回帰的な変換が成立性質を三対性(triality)という。筆者はこの言葉を文献2ではじめて知った。変換行列(APN)で表わされる変換を3回くりかえすともとのネットワークに帰るのでこれは三対変換である。この変換(NAP)をFig.2のネットワーク G_1 に対して行なうとFig.4のネットワーク G_2 が得られる。変換手順は

- (1) アーチの中心に1つのノードをとる。
- (2) 次に面をアーチに変換するので、面の中心に擬似ノード(pseudo node)を考え、それよりその面の周をなすアーチ上にとったノードまでのびるアーチをえがく。pseudo nodeを中心にもつアーチ群を擬似アーチ(pseudo arc)と呼ぶことにする。
- (3) その結果ノードは面に変換される。

この変換ではしたがって、アーチはノードに、面は擬似アーチにまたノードは面に変換されたことになる。同様に G_2 に変換(NAP)を行なうとFig.5に示すネットワーク G_3 が得られる。擬似アーチをノードに変換する場合は擬似ノードをそのままノードにとる。面を擬似アーチにする場合の中心の擬似ノードにはもとのネットワークのノードがとられる。この変換をもう一度行なうとFig.6となつてもとのネットワーク G_1 に帰る。もとのネットワークにありてアーチがその中心に擬似ノードを持っておりて考え、アーチはすべて擬似アーチであると考えるとこの変換はより明確となる。これら3つのネットワークを重ねて描くとFig.7となり、位相幾何学的重心細分となつてゐることがわかる。

この変換の逆方向の変換すなわち(PNA)も実行可能であり、逆にFig.6, Fig.5, Fig.4のようになる。ここで三対変換ででてきた2つのネットワーク G_2 , G_3 について考えてみた。 G_2 は G_1 のアーチと面のみを通っており、双対変換における双対ネットワークと類似の機能を持つことが想像され

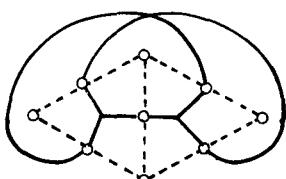


Fig. 4

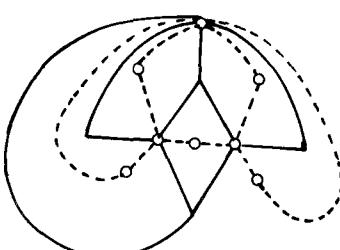


Fig. 5

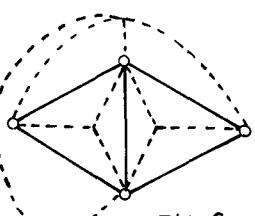


Fig. 6

る。また G_3 は G_1 の 1 ードと面のみを通るので、目的関数が 1 ードか面あるいはその両方を変数として是式化されていい場合には検討してみよのよりもよいであろう。

5. その他の回帰的変換

回帰的変換にはさらに高次のものを考えられるが、有向ネットワークにおいて変換ネットワークのアーケークの向きをきめる規則をたとえばもとのアーケークの矢頭からみて時計方向にまわって近の方を矢頭とする（あるいはその逆）のようにきめる。このような規則によって (PAN) 変換を行なう。

この変換は 3. で述べた双対変換と同じであるが、2 回の変換ができるネットワークはアラフとじては同じものであるがアーケークの向きの全く逆のものになる。したがってもとの帰るためにはさらに2回の変換が必要とし、四対変換となる。この例を Fig. 8 に示す。

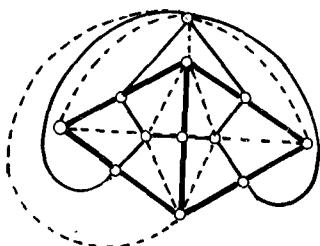


Fig. 7

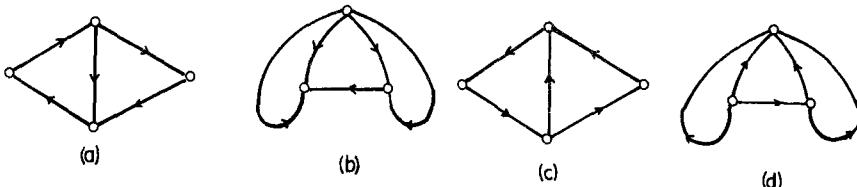


Fig. 8

6. あとがき

これまで述べてきた変換においてでてきた各ネットワークについてオイラー標数 $E(G)$ をみるとすべて 2 に保たれている。これはすべてのネットワークが凸多面体であると考えた場合で球面上に描かれたグラフに相当する。ついで三対変換で考えた擬似 1 ード、擬似アーケークなどはすべて独立のノード、アーケークとして計算する。

$$\text{オイラー標数 } E(G) = n - a + p$$

ネットワーク	$n(1-d)$	$a(7-2)$	$p(\text{面})$	$E(G)$	備考
Fig. 2	4	5	3	2	} 双対変換
Fig. 3	3	5	4	2	
Fig. 4	8(3)	10	4	2	} 三対変換 ()は擬似 1 ード
Fig. 5	7(4)	10	5	2	
Fig. 6	9(5)	10	3	2	

ここでは主として回帰的な変換について述べたが、ここで考えたのは 1 例でまだ他にも多くも知れない。このような変換ネットワークはまだ有効に利用されていいかも知れないが、有効な変換はもとと開発されねばべきであろう。

参考文献

1. S.B. Akers, Jr., "The Use of Wye-delta Transformation in Network Simplification," *Oper. Res.* vol. 8 no. 3 pp. 311-323 (1960)
2. 高橋秀俊, 「双対性をめぐって(6) — 双対性とは何か」 *自然* vol. 20 no. 12 pp. 46-50 (1965).