

京都大学工学部	正員 小西一郎
京都大学工学部	正員 白石成人
京都大学工学部	正員 口谷口健男

## 1. まえがき

骨組系の剛性行列は一般に零要素が多いため疎であるが、節点番号を適当に付け換えることにより非零要素が行列の対角部に集まり、いわゆる帶行列となる。この帶行列の帯巾 (band width) の大小は、特に小型、中型計算機を用いる場合、容量上重要な点であり、最適な節点番号付けは重要な問題である。

通常の高層ビル等の骨組系においては、同じパターンの繰り返しが多く、経験的にかなり帶巾のせまい剛性行列を組み立てることが可能であるが、構造形式によては、たとえ節点数、部材数が少くても、その最適番号付けが非常に困難となる場合がある。

本報告におけることは、骨組系の実線よりなる、いわゆるグラフであるとの認識の上に立ち、グラフ理論の諸概念を用いて、骨組系の剛性行列における帶巾の問題に検討をくわえた。

## 2. 骨組とグラフ

グラフ ( $G$ ) とは、実線で囲まれた图形のことであり、骨組の節点、部材は、 $G$  の実線にあたる。グラフには部分に分かれているグラフも許さないが、骨組ではそれは別個に互に独立に取り扱うから、1つの骨組は1つの連結グラフであると考えられる。 $G(n, m)$  とは、 $n$  点、 $m$  線よりなるグラフである。距離とは連結グラフ上の2点間を、たとえうちを通過する線の本数である。 $G$  の直径  $d_G$  とは、グラフ内に任意2点間の最短距離のうちの最大のもの、半径  $r_G$  とは、そのうちの最小のものをいう。点の次数とは、点に接続する線の本数のことである。よって、点の次数の総和 =  $2m$ 。 $n, d_G, r_G$  の間に方程式は

$$n \geq 2r_G \geq d_G \geq r_G \quad (1)$$

完全グラフ ( $G_C$ ) とは、全ての点が互に距離1にある  $G$  をいう。よって、 $G_C(n, m)$  の線の総数  $S_m$  は

$$S_m = n(n-1)/2 \quad (2)$$

三角形は一番簡単な  $G_C$  の一つである。補グラフ  $\bar{G}$  は、 $G$  と  $G_C$  を用いる。

$$\bar{G} = G_C - G \quad (3)$$

## 3. 帯行列

$G(n, m)$  における各点に適当に番号を付け節点接続行列  $A = [A_1, A_2, \dots, A_i, \dots, A_n]$  を作ると、 $G$  の剛性行列とも云うべき行列  $K$  は、下式のように表わされる。

$$K = \begin{bmatrix} A_1^T A_1 & A_1^T A_2 & \cdots & A_1^T A_n \\ A_2^T A_1 & A_2^T A_2 & \cdots & A_2^T A_n \\ \vdots & \vdots & \ddots & \vdots \\ A_n^T A_1 & A_n^T A_2 & \cdots & A_n^T A_n \end{bmatrix}, \quad \begin{cases} \text{もし } i, j \text{ 両の距離 } \geq 1 \text{ ならば } A_i^T A_j = 0 \\ \text{もし } i, j \text{ 両の距離 } \leq 1 \text{ ならば } A_i^T A_j \neq 0 \end{cases} \quad (4)$$

(4)式の全要素キューは  $G$  が  $G_C$  であるときのみ成立し、他の場合、真番号を適当に付ければ、非零要素は、必ず帶巾 ( $band width \equiv b.w.$ ) 内に納まる。

## 3-1. 完全グラフおよびTreeグラフの帶巾

完全グラフ  $G_C$  では、 $b.w. = m$  となり、真番号の順序は、全く任意があり、 $b.w.$  は変化しない。 $G_C$  より1本線を取り去れば、 $m$  点中 2 点のみが次数 =  $\frac{m(m-1)}{2} - 1$ 、他は  $m(m-1)/2$  である。よって、2 点のうち一方 = 1、他方に  $m$  の番号を付けねば、 $b.w. = m-1$  となり、 $b.w.$  は一つ減少することがわかる。

$m$  点グラフにおける最長距離は  $(m-1)$  である。いま  $G(m)$  の直径が  $d_G$  とすると、 $b.w.$  は距離  $(m-1)$  を  $d_G$  回ひきかえたり他端に行きつかねばならないことより、最小帶巾の保障を得よう。

$$b.w. \geq \left[ \frac{n-1}{d_0} \right] + 2, \quad [ ] ; \text{ガウス記号} \quad (5)$$

$b.w.$  = 3 の最小帶中を与えるグラフと 1 つめ、直列の tree グラフが考えられる。よって、任意  $G(n)$  において、(4), (5) 両式より、上、下限が次のように与えられる。

$$n \geq b.w. \geq \left[ \frac{n-1}{d_0} \right] + 2 \quad (6)$$

### 3-2. 四角形を基本系としたグラフの帶中

いま、m 箇グラフに平面的広がりをもたらすために、基本形として、4角形を考えると、節度数  $m$ 、直径  $d_0$ 、半径  $r_0$ 、帶中  $b.w.$  の関係は、表-1 のように与えられる。これは、図-1 のように、四角形を 1, 4, 9, … と順次接続していくものであるが、接続してゆくに従って、图形は平面的に広がり、番号順序を決定する場合に考慮に入れるべきではない頂点の数が順次多くなる。これは(5)式に付加すると、図-1 の图形の場合、それに最適番号順序を付した場合の最小帶中は、次式のように与えられる。これは、表-1 の上部の値と一致する。

$$n; \text{偶数} \quad b.w. = \left[ \frac{n-1}{d_0} \right] + \frac{d_0 - r_0}{2} + 2 \quad (7)$$

$$n; \text{奇数} \quad b.w. = \left[ \frac{n-1}{d_0} \right] + \frac{d_0 - r_0}{2} + 1. \quad (8)$$

すなはち、四角形のみよりなるグラフの  $b.w.$  は、頂点の数、直径、半径のみにより確定する。四角形が横方向に長く連なる、2 つの場合は、それは、平面的広がりをもつた一種の Tree を考え、1, 2, その基本系が、表-1、図-1 の四角形に一致するかをみれば、 $b.w.$  は、その基本系により定まる。

### 3-3. 四角形グラフに一方向角線が付加された場合の帶中

例として四角形グラフ ( $m=9$ ) を考える。この最適番号順序は、図-2 に示すとおりであり、それをみると、図-3 のようになる。図-3 をみるとわかるように、 $b.w.=9$  内に零要素が多いつか含まれていて、これは、図-2 の破線で示される 2 番目の対角線の対応を意味する。すなはち、図-2 のような番号順序を付せば、ある一定方向への対角線がちゃんと考慮された  $b.w.$  となることになり、 $b.w.$  の増加は生じないことがわかる。さらに、図-4 のようにグラフの  $b.w.$  は、最大対角線距離を含む基本 1 ターン。この例では、 $n=16$  番系 (表-1, No.3) の  $b.w.$  が、その上限を示すことになる。

### 3-4. 四角形グラフに両方向角線が付加されたグラフの帶中

図-5 のように 3-3 に示した例題に、さらに逆方向に対角線が入った場合、その  $b.w.$  は、元の系 (実線) の  $b.w.$  に逆方向角線 (破線) のうちの最大距離を加わればよい。すなはち、次式で求まる。

$$b.w. \leq (\text{基本系の } b.w.) + (\text{逆方向角線の最大距離}) \quad (9)$$

ただし、3-3, 3-4 の対角線は一列以内に留まつてない場合のみを取り扱う。

### 4. まとめ

正方形を基本系として、グラフ理論の概念を利用して、最適節度番号順序のための目標とする帶行列の中について考察を行ふ。いくつかり基本 1 ターンの場合の帶中の上限を与える式を導いた。これは、与えられたグラフドリ带中を限定したものであるが、もし与えられたグラフが完全グラフに近い場合には、逆補グラフより帶行列の中を決定することができる可能性があり、かつ容易となる。

表-1

$n$	$d_0$	$r_0$	$b.w.$
1	4	2	3
2	9	4	4
3	16	6	5
4	25	8	6
⋮	⋮	⋮	⋮

図-1

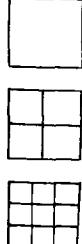


図-2

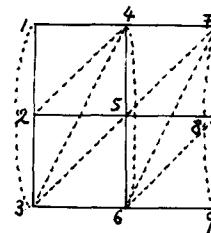


図-3

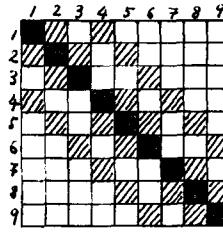


図-4



図-5

