

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	○谷口健男

1. まえがき

マトリクス構造解析における剛性行列の最小帶幅は、その対象構造物のトポロジーのみにより確定してくるものである。ただ、その節度番号付けにありて、今日までの最小値とするような確立された手法が見り出されることは多いことより、その帶幅を増減する。

本研究において、対象を2次元連続体限り、また、最適節度番号付けを複雜化する要因を3つあげ、つづいて、帶幅を図示する空間を定義するが、これは著者らがすでに提案した"シークエンシャル・ファイル法"のFilling Fieldの一変形である。このFilling Fieldを用ひて、特に板構造を例にとって、帶幅最小化の手法の概略を述べ、その手法について考察を加える。

2. 構造物のトポロジーと帶幅

有限要素法にありて、連続体を discrete system に置換するが、との各要素内にありて、各節度間に相互関係が存在する以上、その要素の力学性状を示すグラフは完全グラフである。しかしながら、このシステム全体としては完全グラフではない。以上のことより、2次元連続体を示すグラフは必然的にメッシュ・システムである。

メッシュ系のものは、近似的にトリー系に置換され、シークエンシャル・ファイル法によりその最小帶幅を見り出せるが、この手法は、系の実分布が一様であり、境界の形状が複雜であると凹凸している場合に有効な手法といえる。

しかし一般的なメッシュ系は、各実の拘束からトリー系よりも多く、各実のFilling Fieldにおける自由度が少ない。すなはち、系の1実をfileすと同時に、その実よりの距離1の諸実のFilling Fieldにおける位置が非常に限定されることになり、1実の配置のまちがいにより、Fieldの高さが高くなる。よって帶幅が大きくなる。かつて、系をFieldに埋める前に、系の帶幅最大による近傍をまだ見り出せば良い。Filling はその部分より始める必要がある。

対象構造物を完全な板、あるいはクラックのある板とすると、完、クラック周辺において、有限要素分割実の分布は密となり、他の部分は疎である。この分布の不均一性は、最適節度番号付けにおける一つの問題点となる。すなはち、この不均一性は、番号付けの一つの指針であるグラフの直線方向の発見を困難にさせると、この分布を均一化する必要があり。もしグラフ表示するならば、必要な実間の線分長を等しくし($\delta = 1$ 導入)，系の直線方向におけるグラフの幅の大小が明確になるようにする必要がある。この操作を行ふと、系をねじったり、引き伸ばしたり、あるいは縮めたり(けり)、系のトポロジーは不变である。

この特性を利用して連続体を表わすメッシュ系の節度番号は、内に、その高さが最小になるように埋めこみ在る。ただし、メッシュ系がよりことより、トリー系とは異なり、線分の方向を許容方向に限ることで困難となる。ここで、許容方向に従わない線分も許して一度グラフに含まれる全節度、全線分を計り、その逆方向線分の帶幅に及ぼす影響を考えてみる。

従来と同じよう、節度番号を、最左実列最上実より下へ、次ぎに第2実列と順次番号を付すと、もし飛行方向が全て許容方向であれば、帶幅が最大となるのは、最大個数の実を含む実列にありてである。もし逆方向線分が含まれれば、その逆方向を発生せしめたりと2実列間にありて、左実列を上に、右は、右実列を下

方にとの逆方向線分が水平にすますまで移動すれば、その2次元面の逆方向線分は全て許容方向内線分に置換可能となる。この移動に要した行数だけ、との左側実列の帶幅は増加する。よって、との帶幅($H \cdot B \cdot W$)は次の表からわかるところである。

$$H \cdot B \cdot W = (\text{実列中の実個数}) + (\text{移動行数}) + 1.$$

また2. file ごと全実列につけて、上式を適用し、その値からその最大値がとの系の $H \cdot B \cdot W$ となる。よれより、帶幅が小さくなるには、各実列に含まれる実個数を少くする、あるいは移動行数の少ない逆方向線分にてめ子の2つが考えられる。

従来の Filling Field においては、相隣子2次元面において、実番号は右側実列最下段より左側実列最上段へ遷る。この2点を $d = 1$ に置くには、上述 Field の上、下両辺もくっつけた形、すなはち一般に円筒形、葉巻形等の形状となり、それは、3次元 Filling Field を作る。このように、その形状が全く失われた新しい形状に系が埋めこまれることになる。ここにみる外見上えの系と一致するのは境界の個数だけである。この新しい Filling Field において、(実列の実個数)は、との円筒形の周長として表わされ、もしその周長において全線分が許容方向であれば、周長最大の位置において系の帶幅を定めることになる。もし逆方向線分が存在すれば、との相隣子2本の円筒周長(実列)間にありて、互たぬじりで加之る全線分を逆方向に置換すればよい。また、

$$H \cdot B \cdot W = (\text{周長}) + (\text{ゆびり回数}) + 1.$$

この各周長は、wave front に似てますが、全くその形ではない。というかは、d=1 の点を含んでおりがらであります。各周長は必ずとの右側周長より ±1 の点を全部含み、かつ $d > 1$ の点を含めず、円筒の最大周長を小さくするように点が選択される。この新しい Filling Field を用いることは、2次元連続体を表わすが、うつの最小帶幅をもつてゐるにありて、3次元空間に同型写像し、かつ、そこには単位長を定義したことにより、との周長の大小ともに帶幅を定めることもできるのである。

3. 帯幅減少法

板構造計算において任意分割を行った場合において、それを3次元 Filling Field に埋め込むと、1端が中心にハピア型となるケースも存在する。すなはち、元の境界がハピア一端の両断面にして表わされる場合である。しかし一般的な置換型は円筒型、葉巻型であり、元の境界は置換型の直径方向に一端より他端にまで延びてゐる。すなはち、その境界上の相異なる2点づつ、 $d = 1$ が直角結びつけ丘型となる。このような形状に相当する板についての有効な帶幅減少法の一つを紹介する。

- ①. 境界上の任意の二点より他の境界上の点への最短距離を求める。その最大値 d_{ij} である。②. この操作を境界上の全点について行ない、それらのうちの最小値を求める。それを d_{ij} とする。③. 最小値をもつて境界上の全点への最短距離 d_{ij} を求める。 d_{ij} は、各点を2点の左側の点より順次左回りにとると、 d_{ij} は増加し、続いて減少、再び増加、として再度減少し最後に最初と一致したものとなる。④. ③の操作における d_{ij} が一度減少した時の最小値の生じる点(1個または複数個)を求める。このとき d_{ij} は、グラフを横切るに必要な最短距離 d_{ij} となる。⑤. この i , j 2点を結ぶパスが一つの wave front となり、それが左、右に順次 $d+1$ の点をつなぎ新しく wave front を形成。もし、それらが d_{ij} より少くとも $d+1$ 以上大きい場合、 $d_{ij} = d_{ij} + 1$ と逆側の点を含めた新しい wave front が作られる。⑥. wave front 中に含まれる実個数が最少になる時、この操作を停止。⑦. ⑥の状態のケースを filling field に埋め込み、逆方向がそれが、ねじれでねじる。⑧. (実個数) + (ゆびり回数) + 1 を各々につけて計算し、その最大値をもつて $H \cdot B \cdot W$ とする。

4. あとがき 上述帶幅減少法は、通常の板構造の節度番号付けに有効であるが、これが概当しない場合もある。なお、適用例は発表当日スライドでもって説明し、かつ、適用不可能である条件も当日示す。

[参考文献] 第2回橋梁・構造工学研究発表会 P.75~82, 1973.