CONLIN による最適化問題の解法

C. Fleury によって提案された, Convex Linearization method (CONLIN) は,計算効率の良い最適 化手法として最近注目されている。この方法は,目的関数および制約条件を凸関数条件を満足す るように変換し,双対法を適用して解く方法である。本レポートでは,以下の文献を参考にして, 本方法を説明する。

1) C. Fleury, CONLIN: an efficient dual optimization based on convex approximation concepts, Structural Optimization, Vol.1, pp.81-89, 1989

## 1. CONLIN による最適化問題の定式化

一般的な最適化問題を次式で表す。

$$\begin{array}{ll} \min & c_0\left(\mathbf{x}\right) \\ \text{subject to} & c_j\left(\mathbf{x}\right) \le 0 & \left(j=1,\cdots,m\right) \\ & \underline{x}_i \le x_i \le \overline{x}_i & \left(i=1,\cdots,n\right) \end{array}$$

$$(1.1)$$

ここに,  $\mathbf{x} = \{x_1, \dots, x_N\}$ は設計変数,  $c_0(\mathbf{x})$ は目的関数,  $c_j(\mathbf{x})$  ( $j = 1, \dots, m$ )は制約条件,  $\underline{x}_i, \overline{x}_i$ は設計変数  $x_i$ の下限値と上限値を表す。なお,  $c_j(\mathbf{x})$  ( $j = 0, \dots, m$ )は,設計変数  $x_i$ に関して,線形でも非線形でもよい。

C. Fleury の提案している方法は, (1.1)式の目的関数および制約条件を次式のように設計変数 x<sup>\*</sup> 点に関して Taylor 展開する。

$$c_{j}(\mathbf{x}) \approx c_{j}(\mathbf{x}^{k}) + \sum_{\substack{\frac{\partial c_{j}(\mathbf{x}^{k})}{\partial x_{i}} > 0}} \frac{\partial c_{j}(\mathbf{x}^{k})}{\partial x_{i}} (x_{i} - x_{i}^{k}) - \sum_{\substack{\frac{\partial c_{j}(\mathbf{x}^{k})}{\partial x_{i}} < 0}} (x_{i}^{k})^{2} \frac{\partial c_{j}(\mathbf{x}^{k})}{\partial x_{i}} \left(\frac{1}{x_{i}} - \frac{1}{x_{i}^{k}}\right)$$
(1.2)

ここに, *j* = 0,1,…,*m* であり,右辺第2項は*x<sub>i</sub>*に対する Taylor 展開の1次項,第3項は1/*x<sub>i</sub>*に対する Taylor 展開の1次項である。また,第2項,第3項は,図1.1の左と右に示すような関数となる。



図 1.1 線形関数と逆関数

1

さらに,数値計算誤差を小さくするために,(1.2)式の設計変数に次式のようなスケーリングをかける。

$$\tilde{x}_{i} = \frac{x_{i}}{x_{i}^{k}} \implies \frac{\partial c_{j}(\mathbf{x}^{k})}{\partial x_{i}} = \frac{\partial c_{j}(\mathbf{x}^{k})}{\partial \tilde{x}_{i}} \frac{1}{x_{i}^{k}}$$
(1.3)

(1.3)式の関係を(1.2)式に代入すると,

$$c_{j}(\mathbf{x}) \approx c_{j}(\mathbf{x}^{k}) + \sum_{\substack{\frac{\partial c_{j}(\mathbf{x}^{k})}{\partial \tilde{x}_{i}}, x_{i}^{k} > 0}} \frac{\partial c_{j}(\mathbf{x}^{k})}{\partial \tilde{x}_{i}} (\tilde{x}_{i} - 1) - \sum_{\substack{\frac{\partial c_{j}(\mathbf{x}^{k})}{\partial \tilde{x}_{i}}, x_{i}^{k} < 0}} \frac{\partial c_{j}(\mathbf{x}^{k})}{\partial \tilde{x}_{i}} (\frac{1}{\tilde{x}_{i}} - 1)$$
(1.4)

(1.4)式を用いて(1.1)式を書き直すと,

$$\min \sum_{\substack{\frac{\partial c_{0}\left(\mathbf{x}^{k}\right)}{\partial \tilde{x}_{i}} \frac{1}{x_{i}^{k}} > 0}} \frac{\partial c_{0}\left(\mathbf{x}^{k}\right)}{\partial \tilde{x}_{i}} \tilde{x}_{i} - \sum_{\substack{\frac{\partial c_{0}\left(\mathbf{x}^{k}\right)}{\partial \tilde{x}_{i}} \frac{1}{x_{i}^{k}} < 0}} \frac{\partial c_{0}\left(\mathbf{x}^{k}\right)}{\partial \tilde{x}_{i}} \frac{1}{\tilde{x}_{i}} - \overline{c}_{0}}$$
subject to
$$\sum_{\substack{\frac{\partial c_{i}\left(\mathbf{x}^{k}\right)}{\partial \tilde{x}_{i}} \frac{1}{x_{i}^{k}} > 0}} \frac{\partial c_{j}\left(\mathbf{x}^{k}\right)}{\partial \tilde{x}_{i}} \tilde{x}_{i} - \sum_{\substack{\frac{\partial c_{i}\left(\mathbf{x}^{k}\right)}{\partial \tilde{x}_{i}} \frac{1}{x_{i}^{k}} < 0}} \frac{\partial c_{j}\left(\mathbf{x}^{k}\right)}{\partial \tilde{x}_{i}} \frac{1}{\tilde{x}_{i}} \leq \overline{c}_{j} \qquad (j = 1, \cdots, m), \qquad (1.5)$$

$$\frac{x_{i}}{x_{i}^{k}} \leq \tilde{x}_{i} \leq \frac{\overline{x}_{i}}{x_{i}^{k}} \qquad (i = 1, \cdots, n).$$

ただし,

$$\overline{c}_{j} = -c_{j}\left(\mathbf{x}^{k}\right) + \sum_{\substack{\frac{\partial c_{j}\left(\mathbf{x}^{k}\right)}{\partial \bar{x}_{i}} = 0}} \frac{\partial c_{j}\left(\mathbf{x}^{k}\right)}{\partial \bar{x}_{i}} - \sum_{\substack{\frac{\partial c_{j}\left(\mathbf{x}^{k}\right)}{\partial \bar{x}_{i}} = 1} \frac{\partial c_{j}\left(\mathbf{x}^{k}\right)}{\partial \bar{x}_{i}}}{\partial \bar{x}_{i}} - \sum_{\substack{\frac{\partial c_{j}\left(\mathbf{x}^{k}\right)}{\partial \bar{x}_{i}} = 0}} \frac{\partial c_{j}\left(\mathbf{x}^{k}\right)}{\partial \bar{x}_{i}}}{\partial \bar{x}_{i}} x_{i}^{k} - \sum_{\substack{\frac{\partial c_{j}\left(\mathbf{x}^{k}\right)}{\partial \bar{x}_{i}} < 0}} \frac{\partial c_{j}\left(\mathbf{x}^{k}\right)}{\partial \bar{x}_{i}} x_{i}^{k} - c_{j}\left(\mathbf{x}^{k}\right)} (1.6)$$

$$= \sum_{i} \left| \frac{\partial c_{j}\left(\mathbf{x}^{k}\right)}{\partial x_{i}} \right| x_{i}^{k} - c_{j}\left(\mathbf{x}^{k}\right) \qquad (j = 0, \cdots, m)$$

## 2. 双対法 (Dual method)の適用

(1.5)式を簡単のため次式のように表しておく。

$$\min \sum_{i} \frac{\partial c_{0}}{\partial x_{i}} x_{i} - \sum_{i} \frac{\partial c_{0}}{\partial x_{i}} \frac{1}{x_{i}} - \overline{c}_{0}$$
subject to
$$\sum_{i} \frac{\partial c_{j}}{\partial x_{i}} x_{i} - \sum_{i} \frac{\partial c_{j}}{\partial x_{i}} \frac{1}{x_{i}} - \overline{c}_{j} \le 0 \qquad (j = 1, \dots, m)$$

$$\underline{x}_{i} \le x_{i} \le \overline{x}_{i} \qquad (i = 1, \dots, n)$$

$$(2.1)$$

(2.1)式は双対定理により,次のような問題に置き換えることができる。

$$\max l(\mathbf{r})$$
subject to  $r_j \ge 0 \quad (j = 0, \dots, m)$ 

$$(2.2)$$

ここに,

$$l(\mathbf{r}) = \min_{\underline{x}_i \le x_i \le \overline{x}_i} L(\mathbf{x}, \mathbf{r})$$
(2.3)

ただし,

$$L(\mathbf{x},\mathbf{r}) = \sum_{j=0}^{m} r_j \left( \sum_{+} \frac{\partial c_j}{\partial x_i} x_i - \sum_{-} \frac{\partial c_j}{\partial x_i} \frac{1}{x_i} - \overline{c}_j \right)$$
(2.4)

ここで, $r_j$ はラグランジェ乗数で,目的関数にはラグランジェ乗数はかからないので, $r_0 = 1$ である。したがって,(2.1)式は,(2.2)式と(2.3)式の2つ問題として解くことができる。

まず,(2.3)式は,変数*x<sub>i</sub>*に関する最適化問題であるが,これは*n*個の個別の問題として解くことができる。すなわち,(2.3)式は次のように書ける。

$$l(\mathbf{r}) = \min_{\underline{x}_{i} \le x_{i} \le \overline{x}_{i}} \left[ \sum_{i=1}^{n} L_{i}(x_{i}, \mathbf{r}) - \overline{c}^{r}(\mathbf{r}) \right]$$
(2.5)

ここに,

$$L_{i}\left(x_{i},\mathbf{r}\right) = \sum_{j=0}^{m} r_{j}\left(\frac{\partial c_{j}}{\partial x_{i}}\right)_{+} x_{i} - \sum_{j=0}^{m} r_{j}\left(\frac{\partial c_{j}}{\partial x_{i}}\right)_{-} \frac{1}{x_{i}}, \qquad \overline{c}^{r}\left(\mathbf{r}\right) = \sum_{j=0}^{m} r_{j}\overline{c}_{j}$$
(2.6)

ただし,()<sub>+</sub>,()\_は,括弧内が+または - の場合のみ採用されることを意味する。したがって, (2.5)式は次のような最適化問題となる。

min 
$$L_i(x_i) = a_i x_i + \frac{b_i}{x_i}$$
 (2.7)  
subject to  $\underline{x}_i \le x_i \le \overline{x}_i$   $(i = 1, \dots, n)$ 

ここに,

$$a_{i} = \sum_{j=0}^{m} r_{j} \left( \frac{\partial c_{j}}{\partial x_{i}} \right)_{+} \ge 0$$
  

$$b_{i} = -\sum_{j=0}^{m} r_{j} \left( \frac{\partial c_{j}}{\partial x_{i}} \right)_{-} \ge 0$$
(2.8)

したがって,(2.7)式の解は次式から求まる。

$$\frac{\partial L_i(x_i)}{\partial x_i} = a_i - \frac{b_i}{x_i^2} = 0$$
(2.9)

すなわち,

$$x_{i} = \left(\frac{b_{i}}{a_{i}}\right)^{\frac{1}{2}} \qquad \text{if} \quad \underline{x}_{i}^{2} \le \frac{b_{i}}{a_{i}} \le \overline{x}_{i}^{2} \qquad (2.10)$$

$$x_i = \underline{x}_i$$
 if  $\frac{b_i}{a_i} \le \underline{x}_i^2$  (2.11)

$$x_i = \overline{x}_i$$
 if  $\overline{x}_i^2 \le \frac{b_i}{a_i}$  (2.12)

(2.10) ~ (1.12)式によって, *x<sub>i</sub>* は **r** の関数として表せたことになる。したがって, (2.10) ~ (1.12) 式の解を用いて, (2.2)式は次式のように表される。

(2.13)

max

subject to  $r_i \ge 0$   $(j = 0, \dots, m)$ 

(2.13)式の問題を逐次 2 次計画法で解く。逐次 2 次計画法では,設計変数に関する 1 階微分と 2 階微分が必要となるが,まず,(2.13)式の目的関数 *l* の *r<sub>i</sub>* に関する 1 階微分は次式となる。

 $l(\mathbf{r}) = \sum_{j=0}^{m} r_j \left( \sum_{+} \frac{\partial c_j}{\partial x_i} x_i(\mathbf{r}) - \sum_{-} \frac{\partial c_j}{\partial x_i} \frac{1}{x_i(\mathbf{r})} - \overline{c_j} \right)$ 

$$g_{j} = \frac{dl(\mathbf{r})}{dr_{j}} = \sum_{+} \frac{\partial c_{j}}{\partial x_{i}} x_{i} - \sum_{-} \frac{\partial c_{j}}{\partial x_{i}} \frac{1}{x_{i}} - \overline{c}_{j}$$
(2.14)

また,2階微分は次式となる。

$$H_{jk} = \frac{d^2l}{dr_j dr_k} = \frac{dg_j}{dr_k} = \sum_{+} \frac{\partial c_j}{\partial x_i} \frac{dx_i}{dr_k} + \sum_{-} \frac{\partial c_j}{\partial x_i} \frac{1}{x_i^2} \frac{dx_i}{dr_k}$$
(2.15)

ここで,(2.10)~(2.12)式により,

$$\frac{dx_{i}}{dr_{k}} = \frac{1}{2} \left( \frac{b_{i}}{a_{i}} \right)^{-\frac{1}{2}} \left( \frac{a_{i} \frac{db_{i}}{dr_{k}} - b_{i} \frac{da_{i}}{dr_{k}}}{a_{i}^{2}} \right) = \frac{\frac{db_{i}}{dr_{k}} - x_{i}^{2} \frac{da_{i}}{dr_{k}}}{2x_{i}a_{i}} \qquad \text{if} \quad \underline{x_{i}}^{2} \le \frac{b_{i}}{a_{i}} \le \overline{x_{i}}^{2} \tag{2.16}$$

$$\frac{dx_i}{dr_k} = 0 \qquad \qquad \text{if} \quad \frac{b_i}{a_i} \le \underline{x_i}^2 \qquad (2.17)$$

$$\frac{dx_i}{dr_k} = 0 \qquad \qquad \text{if} \quad \overline{x_i}^2 \le \frac{b_i}{a_i} \tag{2.18}$$

また,(2.8)式より,

$$\frac{da_i}{dr_k} = \left(\frac{\partial c_k}{\partial x_i}\right)_+, \qquad \frac{db_i}{dr_k} = -\left(\frac{\partial c_k}{\partial x_i}\right)_-$$
(2.19)

であるから,(2.16)式は,

$$\frac{dx_i}{dr_k} = -\frac{x_i}{2a_i} \frac{\partial c_k}{\partial x_i} \qquad \text{if} \quad \frac{\partial c_k}{\partial x_i} > 0 \qquad (2.20)$$

$$\frac{dx_i}{dr_k} = -\frac{1}{2x_i a_i} \frac{\partial c_k}{\partial x_i} \qquad \text{if} \quad \frac{\partial c_k}{\partial x_i} < 0 \qquad (2.21)$$

(2.20)式, (2.21)式を(2.15)式に代入すると, 最終的に次式が得られる。

$$H_{jk} = -\frac{1}{2} \left( \sum_{+} \frac{\partial c_j}{\partial x_i} \frac{\partial c_k}{\partial x_i} \frac{x_i}{a_i} + \sum_{-} \frac{\partial c_j}{\partial x_i} \frac{\partial c_k}{\partial x_i} \frac{1}{x_i a_i} \right) \quad \text{if} \quad \frac{\partial c_k}{\partial x_i} > 0, \qquad \underline{x}_i \le x_i \le \overline{x}_i \quad (2.22)$$

$$H_{jk} = -\frac{1}{2} \left( \sum_{+} \frac{\partial c_j}{\partial x_i} \frac{\partial c_k}{\partial x_i} \frac{1}{x_i a_i} + \sum_{-} \frac{\partial c_j}{\partial x_i} \frac{\partial c_k}{\partial x_i} \frac{1}{x_i^3 a_i} \right) \quad \text{if} \quad \frac{\partial c_k}{\partial x_i} < 0, \qquad \underline{x}_i \le x_i \le \overline{x}_i \tag{2.23}$$

## 3.逐次2次計画法による解法

(2.13)式を逐次2次計画法で解くことを考える。まず設計変数r,の更新式を次式のように置く。

$$r_j^{(k+1)} = r_j^{(k)} + \Delta r_j \qquad (j = 1, \cdots, m)$$
(3.1)

(2.13)式の $l(\mathbf{r})$ を $r_i^{(k)}$ に関してテーラー展開し2次項まで採用すると,

$$l(\mathbf{r}^{(k+1)}) = l(\mathbf{r}^{(k)}) + \sum_{j=1}^{m} g_{j} \Delta r_{j} + \frac{1}{2} \sum_{j=1}^{m} \sum_{k=1}^{m} H_{jk} \Delta r_{j} \Delta r_{k}$$
(3.2)

(3.2)式をベクトル・マトリックス表示すると,

$$l(\mathbf{r}^{(k+1)}) = l(\mathbf{r}^{(k)}) + \Delta \mathbf{r}^{T} \mathbf{g} + \frac{1}{2} \Delta \mathbf{r}^{T} \mathbf{H} \Delta \mathbf{r}$$
(3.3)

したがって,(2.13)式は次式の問題を逐次解くことになる。

$$\max \qquad q(\Delta \mathbf{r}) = \Delta \mathbf{r}^{T} \mathbf{g} + \frac{1}{2} \Delta \mathbf{r}^{T} \mathbf{H} \Delta \mathbf{r}$$
  
subject to  $r_{i}^{(k)} + \Delta r_{i} \ge 0 \qquad (j = 0, \cdots, m)$  (3.4)

(2.22),(2.23)式より, H<sub>ii</sub>は常に負になるため,(3.4)式の極大値では次式が満足される。

$$\frac{dq(\Delta \mathbf{r})}{d\Delta \mathbf{r}} = \mathbf{g} + \mathbf{H}\Delta \mathbf{r} = 0$$
(3.5)

したがって,次式の連立方程式を解くことによって∆rが求められる。

$$\mathbf{H}\Delta\mathbf{r} = -\mathbf{g} \tag{3.6}$$

得られた $\Delta \mathbf{r}$ より,次ステップの $\mathbf{r}^{(k+1)}$ (= $\mathbf{r}^{(k)} + \Delta \mathbf{r}^{(k)}$ )を求め,  $j = 1, \dots, m$ で次式が満足されるまで更新を繰り返す。

$$g_{j} = 0 \quad \text{if} \quad r_{j} > 0$$
  

$$g_{j} < 0 \quad \text{if} \quad r_{j} = 0$$
(3.7)

ただし,この繰り返しでは,感度係数等の更新は行わない。(3.7)式が満足されたら,感度係数等 を更新して再度繰り返しを行い,最終的な収束解が得られるまで以上の演算を繰り返す。

## 4. ヘッセ行列の特異性への対策

(3.6)式のヘッセ行列はしばしば特異行列となる。これは(2.10)式の不等式を満足する設計変数が 少なくなった時に生じる。そこで,ヘッセ行列が特異になった場合は,(3.6)式の不等式を満足し ない設計変数も取り込んで計算する必要がある。この場合は,次式のルールにしたがって,新た な設計変数をヘッセ行列の計算に取り込む。

$$\begin{aligned} x_i &= \underline{x}_i \quad \text{and} \quad c_{ik} < 0 \\ x_i &= \overline{x}_i \quad \text{and} \quad c_{ik} > 0 \end{aligned}$$

$$(4.1)$$

本プログラムでは,ヘッセ行列の特異性を*H<sub>jk</sub>*の対角項が0か否かで判断し,ヘッセ行列の対角 項が0の場合は,(4.1)式にしたがって,新たな設計変数を取り込み,0とならない場合は,(2.10) 式の条件を満足する設計変数のみによってヘッセ行列を計算する。

また,(2.8)式の*a<sub>i</sub>*が0になる場合も(2.10),(2.22),(2.23)式等の計算でオーバーフローが生じるため,以下のように処理しヘッセ行列の計算からは除外する。

$$x_i = \overline{x}_i \quad \text{if} \quad a_i = 0 \quad \text{and} \quad b_i > 0$$
  

$$x_i = \underline{x}_i \quad \text{if} \quad a_i = 0 \quad \text{and} \quad b_i = 0$$
(4.2)

さらに,制約条件が次式を満足する場合は,(3.6)式の計算から除外する。

$$g_j < 0 \qquad \text{if} \quad r_j = 0 \tag{4.3}$$

5

以上のような処理により,ヘッセ行列の特異性を回避することができる。

また,位相最適化問題のように,非線形性の強い問題では,設計変数のムーブリミットを設定 する必要がある。すなわち,設計変数の上下限値をムーブリミットを用いて次式により設定する。

$$\max\left[\underline{x}_{i}, x_{i}^{k}\left(1-\overline{\varepsilon}\right)\right] \leq x_{i} \leq \min\left[\underline{x}_{i}, x_{i}^{k}\left(1+\overline{\varepsilon}\right)\right] \quad (i=1,\cdots,N)$$

$$(4.4)$$

ここに, $\overline{\varepsilon}$ はムーブリミットで, $0 < \overline{\varepsilon} < 0.5$ で設定する。

5.制約条件の緩和

制約条件を満足する許容解が見つけられない現象を防ぐために,文献 1)にしたがって,次式により制約条件の緩和を行う。

$$\min \sum_{i} \frac{\partial c_{0}}{\partial x_{i}} x_{i} - \sum_{i} \frac{\partial c_{0}}{\partial x_{i}} \frac{1}{x_{i}} - \overline{c}_{0} + z_{0} w \delta$$
  
subject to 
$$\sum_{i} \frac{\partial c_{j}}{\partial x_{i}} x_{i} - \sum_{i} \frac{\partial c_{j}}{\partial x_{i}} \frac{1}{x_{i}} \leq \overline{c}_{j} + z_{j} \left( 1 - \frac{1}{\delta} \right) \qquad (j = 1, \dots, m)$$
$$\underbrace{x_{i} \leq x_{i} \leq \overline{x_{i}} \qquad (i = 1, \dots, n), \qquad 1 \leq \delta$$

$$(5.1)$$

ここに, wはユーザーによって与えられる重みで,必要に応じて 1~10 程度の値として与える。 また,

$$z_{j} = \sum_{i} \left| \frac{\partial c_{j} \left( \mathbf{x}^{k} \right)}{\partial x_{i}} \right| x_{i}^{k} \qquad (j = 0, \cdots, m)$$
(5.2)

である。ただし, (5.2)式の $x_i$  は(1.6)式と同様にスケーリングをかける前の変数である。

(5.1)式のラグラジアンで, δ に関係する項を抜き出すと次式となる。

$$\min_{\delta \ge 1} \quad z_0 w \delta - (1 - 1/\delta) \sum_{j=1}^m r_j z_j$$
(5.3)

上式の解は次式のようになる。

$$\delta = \left(\sum_{j=1}^{m} r_j z_j / w z_0\right)^{1/2} \quad \text{if} \quad \sum_{j=1}^{m} r_j z_j > w z_0$$
  
$$\delta = 1 \quad \text{if} \quad \sum_{j=1}^{m} r_j z_j < w z_0$$
(5.5)

また, (2.14)式の g<sub>j</sub>は,

$$g_{j} = \sum_{+} \frac{\partial c_{j}}{\partial x_{i}} x_{i} - \sum_{-} \frac{\partial c_{j}}{\partial x_{i}} \frac{1}{x_{i}} - \overline{c}_{j} - z_{j} \left( 1 - \frac{1}{\delta} \right)$$
(5.6)

となり, また, (2.15)式より H<sub>ik</sub> は次式から計算される。

$$H_{jk} = \frac{dg_j}{dr_k} = \sum_{+} \frac{\partial c_j}{\partial x_i} \frac{dx_i}{dr_k} + \sum_{-} \frac{\partial c_j}{\partial x_i} \frac{1}{x_i^2} \frac{dx_i}{dr_k} - \frac{z_j}{\delta^2} \frac{d\delta}{dr_k}$$
(5.7)

ここで,

$$\frac{d\delta}{dr_k} = \frac{1}{2\delta} \frac{z_k}{wz_0} \qquad \text{if} \qquad \sum_{j=1}^m r_j z_j > wz_0$$

$$\frac{d\delta}{dr_k} = 0 \qquad \qquad \text{if} \qquad \sum_{j=1}^m r_j z_j < wz_0$$
(5.7)

したがって, $H_{jk}$ の $\delta$ に関する寄与項は次式から計算される。

$$-\frac{1}{2}\frac{z_j z_k}{w z_0 \delta^3} \qquad \text{if} \quad \sum_{j=1}^m r_j z_j > w z_0$$

$$0 \qquad \qquad \text{if} \quad \sum_{j=1}^m r_j z_j < w z_0$$
(5.8)

したがって,(2.22),(2.23)式に上式を加えれば,制約条件を緩和した場合のヘッセ行列が求められる。

6. CONLIN のアルゴリズムと例題

以上をまとめると, CONLIN の計算アルゴリズムは,図 6.1 のようになる。図の点線で囲まれた部分を CONLIN のサブルーチンとする。また, $r_j$  ( $j = 1, \dots, m$ )の初期値としては,0を与えるものとする。

線形問題の例題として,次式を解く。

min 
$$f(\mathbf{x}) = x_1 + 4x_2$$
  
subject to  
 $c_1(\mathbf{x}) = x_1 - x_2 \le 0$   
 $c_2(\mathbf{x}) = -3x_1 + 2x_2 \le -1$   
 $0.5 \le x_1 \le 5$   
 $0.5 \le x_2 \le 5$   
(6.1)

上式の正解は,

$$x_1 = 1, \quad x_2 = 1$$
 (6.2)

となる。



図 6.1 CONLIN の計算フロー

8