제한이 있는 비선형계획법문제를 풀기 위한 한가지 개선된 궤도방법

오용범, 차봄이

제한이 있는 비선형계획법문제를 풀기 위한 동적궤도방법들[1, 2]이 많이 연구되였다.

선행연구[1, 2]에서는 제한이 있는 비선형계획법문제를 확대된 라그랑쥬함수의 최소화문제로 넘기고 궤도에 기초하여 푸는 방법을 연구하였다. 그러나 이 방법에서는 임의의 문제에 대하여 일률적으로 파라메터를 설정하는 수법이 제기되지 못한것으로 하여 일부 문제에 대하여서는 특정한 파라메터를 지적하지 않으면 발산한다.

론문에서는 파라메터설정을 요구하지 않는 새로운 걸음크기갱신절차와 DFP-준뉴톤법[3]을 리용한 한가지 개선된 궤도방법을 제안하였다. 우리는 선행연구[1]에서 지적한71개 문제에 대한 수치실험을 통하여 제안한 방법이 대부분의 문제들에서 더 효률적이며지어 선행연구[2]에서 특정한 파라메터를 지적하지 않으면 발산하는 9개의 문제들에 대하여서도 수렴한다는것을 확증하였다.

다음과 같은 제한이 있는 비선형계획법문제에 대하여 보기로 하자.

$$c_i(x) \ge 0, i \in I$$

$$c_i(x) = 0, i \in E, x \in X$$

$$f(x) \Rightarrow \min$$
(1)

여기서 X는 \mathbf{R}^n 의 비지 않은 열린모임, $f: \mathbf{R}^n \to \mathbf{R}$, $c_i: \mathbf{R}^n \to \mathbf{R}$ $(i \in I \cup E)$ 이다. 그리고 $m:=I \cup E$ 로 정의한다.

우선 문제 (1)을 확장된 라그랑쥬함수의 최소화문제로 전환시킨다.

등식제한과 부등식제한에 대한 일반적인 확장된 라그랑쥬함수는 다음과 같다.

$$\phi_{A}(x, \lambda; \mu) = f(x) - \sum_{i \in E \cup (I \cap A_{s}(x))} \lambda_{i} c_{i}(x) + \frac{1}{2\mu} \sum_{i \in E \cup (I \cap A_{s}(x))} c_{i}^{2}(x) - \sum_{i \in I \setminus A_{s}(x)} \frac{\mu}{2} (\lambda_{i})^{2}$$
(2)

여기서 λ_i $(i=1, \dots, m)$ 는 라그랑쥬승수들이고 $\mu>0$ 은 벌칙파라메터이며 $A_s(x)$ 는 점 x에서 등식으로 되는 부등식제한들의 첨수모임이다.

우선 DFP-준뉴톤법을 동적궤도에 적용한다.

DFP-준뉴톤법의 방향들을 리용하여 다음과 같은 련립상미분방정식을 생각한다.

$$\ddot{x} = -G\nabla_{x}\phi_{A}(x, \lambda; \mu), \ x(0) = x^{0}, \ \dot{x}(0) = 0$$
 (3)

$$\ddot{\lambda} = -H\nabla_{\lambda}\phi_{\lambda}(x, \lambda; \mu), \ \lambda(0) = \lambda^{0}, \ \dot{\lambda}(0) = 0$$
(4)

$$\ddot{\mu} = -\mu, \ \mu(0) = \mu^0, \ \dot{\mu}(0) = 0$$
 (5)

여기서 $G \vdash n$ 차정의정값행렬, $H \vdash m$ 차정의정값행렬이다.

련립상미분방정식 (3)-(5)의 풀이를 다음과 같은 방법으로 구한다.

$$\begin{cases} x^{k+1} = x^k + v^k \Delta t_x^k \\ v^{k+1} = v^k - G_k \nabla_x \phi_A(x^k, \lambda^k; \mu^k) \Delta t_x^k \end{cases}$$
 (6)

$$\begin{cases} \lambda_i^{k+1} = \lambda_i^k + w_i^k \Delta t_\lambda^k, & i \in E; \ \lambda_i^{k+1} = \max\{\lambda_i^k + w_i^k \Delta t_\lambda^k\}, & i \in I \\ w^{k+1} = w^k + H_k \nabla_\lambda \phi_A(x^k, \lambda^k; \mu^k) \Delta t_\lambda^k \end{cases}$$
(7)

여기서 G_{k} 와 H_{k} 는 DFP-준뉴톤법에 의하여 생성된 n, m 차원정의정값행렬이다.

선행연구[2]에서는 수정된 오일러방법에 의하여 걸음크기를 다음과 같이 갱신한다.

$$\hat{x}^{k+1} = x^k + \hat{v}^k \Delta t_x^k$$

$$\hat{\lambda}_i^{k+1} = \lambda_i^k + \hat{w}_i^k \Delta t_\lambda^k, \ i \in E; \ \hat{\lambda}_i^{k+1} = \max\{\lambda_i^k + \hat{w}_i^k \Delta t_\lambda^k, \ 0\}, \ i \in I$$

여기서

$$\begin{split} \hat{v}^k &= v^{k-1} - (\nabla_x \phi_A(x^k, \ \lambda^k; \ \mu^k) / 2 + \nabla_x \phi_A(x^{k-1}, \ \lambda^{k-1}; \ \mu^{k-1})) \Delta t_x^{k-1} \\ \hat{w}^k &= w^{k-1} + (\nabla_\lambda \phi_A(x^k, \ \lambda^k; \ \mu^k) / 2 + \nabla_\lambda \phi_A(x^{k-1}, \ \lambda^{k-1}; \ \mu^{k-1})) \Delta t_x^{k-1} \end{split}$$

이때 걸음크기를 다음과 같이 갱신한다.

$$\Delta t_i^{k+1} = \Delta t_i^k \times \max\{t_{(i,1)}, \min\{t_{(i,2)}, 0.9 \times \sqrt{(\hat{\varepsilon}/S_i)}\}\}, i = \{x, \lambda\}$$

여기서 $S_x=\parallel x^{k+1}-\hat{x}^{k+1}\parallel$, $S_\lambda=\parallel \lambda^{k+1}-\hat{\lambda}^{k+1}\parallel$ 이고 $t_{(i,1)},\ t_{(i,2)},\ i=\{x,\ \lambda\}$ 는 파라메터이다. 사실 S_x 는 다음과 같은 식으로부터 나온다.

 $S_x = \|x^{k+1} - \hat{x}^{k+1}\| = \|(v^k - \hat{v}^k)\delta t^k\| = \|(\nabla_x\phi_A(x^{k-1},\ \lambda^{k-1};\mu^{k-1})/2 - \nabla_x\phi_A(x^k,\ \lambda^k;\mu^k))\Delta t^{k-1}\Delta t^k\|$ 우의 식에서와 같이 S_x 값과 $\hat{\varepsilon}$ 사이의 크기비교는 확장된 라그랑쥬함수의 그라디엔 트값의 척도화와 Δt^{k-1} , Δt^k 의 값에 관계된다. 그리하여 적용걸음크기갱신은 $t_{(x,2)}$, $t_{(\lambda,2)}$ 의 설정에 의존하게 된다.

론문에서는 파라메터설정을 필요로 하지 않는 새로운 걸음크기갱신절차를 제안한다. 립자의 자리길의 방향변화가 크면 걸음크기를 줄이고 반대로 자리길의 방향변화정도가 어떤 허용오차보다 작으면 걸음크기를 늘이도록 하였다. 이때 동적궤도는 최량점에로 수 렴하게 된다. 이로부터 걸음크기는 다음과 같은 절차를 따라 갱신되도록 한다.

k 번째 단계에서 벡토르 $d_{x,1}^k$, $d_{x,2}^k$, $d_{\lambda,1}^k$, $d_{\lambda,2}^k$ 를 각각

$$d_{x,1}^{k} := x^{k} - x^{k-1}, \ d_{x,2}^{k} := x^{k+1} - x^{k}$$
$$d_{x,1}^{k} := \lambda^{k} - \lambda^{k-1}, \ d_{x,2}^{k} := \lambda^{k+1} - \lambda^{k}$$

로 정의하고 그 벡토르들사이 각 α_i^k , $i=\{x,\ \lambda\}$ 를 다음과 같이 계산한다.

$$\cos \alpha_i^k = \frac{d_{i,1}^k \cdot d_{i,2}^k}{\|d_{i,1}^k\| \cdot \|d_{i,2}^k\|}, \ i = \{x, \ \lambda\}$$

자리길의 방향변화가 작으면

$$\Delta t_i^{k+1} = p \cdot cnt \cdot \Delta t_i^0, \ i = \{x, \ \lambda\}$$

로 설정한다.

$$1 - \bar{\varepsilon} \le \cos \alpha_i^k, \ i = \{x, \ \lambda\}$$
 (8)

여기서 $\bar{\epsilon}$ 는 충분히 작은 정수, p=1.5, cnt 는 cnt=1로부터 시작하여 cnt=cnt+1로 갱신한다. 그러나 만일 식 (8)이 성립하지 않으면 cnt=1, $\Delta t_i^{k+1}=\Delta t_i^0$ 으로 설정한다.

또한 다음과 같이 초기걸음크기를 조절하는 방법을 제안한다.

만일 $||x^k|| > M$ 이 성립하면 다음과 같이 설정한다.

$$k = 0, x^{k} = x^{0}, v^{k} = 0$$

 $\Delta t_{i}^{0} = \Delta t_{i}^{0} / 2, i = \{x, \lambda\}$

우의 식은 초기걸음크기를 절반으로 줄이고 알고리듬을 k=0인 초기단계에서 다시 시작한다는것을 의미한다.

보조정리 1[3] G_k 와 H_k 가 DFP-준뉴톤법에 의해 생성되였다면 G_k 와 H_k 는 둘 다 정의정값행렬이다.

보조정리 2 Δt_{λ}^{k} 가 론문의 방법에 의해 생성된 수렬이면 유한이다.

보조정리 3 $\{x_k\}$ 가 론문의 방법에 의해 생성된 점렬이면 다음의 성질이 나온다.

$$\lim_{k \to \infty} c_i(x^k) = 0, \ i \in E; \ \lim_{k \to \infty} \lambda_i^k c_i(x^k) = 0, \ i \in I$$

보조정리 $4 \{x_k\}$ 가 론문의 방법에 의해 생성된 점렬, x^* 은 이 점렬의 극한이라고 하자. 그리면 $\lim_{k\to\infty} \left\| \nabla f(x^k) - \sum_{i=r+1} \lambda_i^k \nabla c_i(x^k) \right\| = 0$ 이다. 또한 x^* 이 허용점이고 MFCQ조건을 만

족시킨다면 $\{\lambda^k\}$ 는 유계이며 x^* 은 쿤-타커조건을 만족시킨다. 그리고 x^* 에 대응하는 라그랑쥬승수벡토르 λ^* 이 유일하면 $\lim_{k\to\infty}\lambda^k\approx\lambda^*$ 이다.

정리 $\{x_k\}$ 가 론문의 방법에 의해 생성된 점렬이라고 하고 x^* 은 이 점렬의 극한이라 고 하자. x^* 에서 엄격상보성조건을 만족하면 다음의 두가지 성질이 성립한다.

- ① x*은 문제 (1)의 허용점이다.
- ② 점 x^* 이 MFCO조건을 만족하면 쿤-타커점이다.

론문에서는 선행한 알고리듬[2]과 론문에서 제안한 알고리듬에 대하여 선행연구[1]의 71개의 최량화문제들을 가지고 수치실험을 진행하였다.

선행한 알고리듬[2]에서 걸음크기갱신을 위한 파라메터설정을 $t_{(x,1)}=t_{(\lambda,1)}=0.5$ 와 $t_{(x,\,2)} = t_{(\lambda,\,2)} = 2$ 를 리용하여 풀었지만 표 1에서 주어진 일부 문제들에 대해서는 특정한 파라메터 $t_{(x,2)}$ 와 $t_{(\lambda,2)}$ 를 리용하였다.

표 1. 일부 문제들에 대한 특정한 파라메러 $t_{(x,2)}$ 와 $t_{(\lambda,2)}$

No.	$t_{(x, 2)}$	No.	$t_{(\lambda,2)}$
39, 43, 45, 54-59, 68, 70	1.1	45, 55, 58, 59, 61, 70	1.1
1, 6, 16, 25, 42, 44, 52	1.5	16, 17, 25, 33, 39, 44, 57	1.5

주의 모든 실험문제들에 대하여 초기점을 다음과 같이 설정한다.

$$x^{0} = (x_{1}^{0}, x_{2}^{0}, \dots, x_{n}^{0})$$

 $x_{i}^{0} = 5 - 0.5i \ (i = 1, \dots, n)$

여기서 n은 매 문제의 차원수이다.

수치실헊결과를 표 2에 주었다. 표 2에서 (NOT)는 걸음수가 500이 넘을 때까지 알 고리듬이 정지되지 않았다는것을 의미한다. 또한 k는 알고리듬이 정지되는 시간에 걸음 수를 나타내며 $\|x^* - x^k\|$ 는 알고리듬에 의하여 실지최량점과 계산된 점사이의 오차를 나 타낸다. 이로부터 론문의 방법이 선행하 방법보다 효과적이라는것을 알수 있다.

H -: I MEDEM										
P	**	선행한 방법[2]			론문의 방법					
	n	k	$ x^*-x^k $	시간	k	$ x^*-x^k $	시간			
1	2	52	1.43×10^{-4}	0.043 5	52	5.04×10^{-4}	0.042 1			
2	2	103	8.23×10^{-4}	0.030 1	58	9.91×10^{-4}	0.019 8			
3	2	137	6.42×10^{-4}	0.029 4	102	8.42×10^{-4}	0.024 5			
4	2	98	3.91×10^{-4}	0.030 0	82	6.42×10^{-4}	0.023 3			
5	2	NOT	3.19×10^{-3}	0.027 7	319	1.47×10^{-4}	0.018 8			
•••	•••	•••	•••		•••	•••				
71	2	NOT	3.19×10^{-1}	0.526 2	425	5.63×10^{-4}	0.492 3			

표 2. 수치실험결과

참 고 문 헌

- T. N. B. Oliphant; Trajectory-based Methods for Solving Nonlinear and Mixed Integer Nonlinear Programming Problems University of the Witwatersrand, 1∼350, 2015.
- [2] M. M. Ali, T. N. B. Oliphant; J Optim. Theory Appl., 72, 603, 2018.
- [3] J. A. Snyman; Practical Mathematical Optimization, Springer, 1~270, 2005.

주체109(2020)년 12월 5일 원고접수

An Improved Trajectory-based Method for Constrained Nonlinear Programming Problems

O Yong Bom, Cha Pom I

In this paper, an improved trajectory-based method for constrained nonlinear programming problems is proposed. We use a new procedure for updating step size which doesn't require a choice of parameters and DFP quasi-Newton method to reduce the CPU time of the algorithm and iteration number.

Keyword: trajectory-based method