

한 형태의 비선형분수계미분방정식의 경계값문제에 대한 교대구역분해단조반복법

림명길, 이성림

경애하는 최고령도자 김정은동지께서는 다음과 같이 말씀하시였다.

《기초과학은 과학기술강국을 떠받드는 주춧돌입니다. 기초과학이 든든해야 나라의 과학 기술이 공고한 토대우에서 끊임없이 발전할수 있습니다.》(《조선로동당 제7차대회에서 한 중앙위원회사업총화보고》 단행본 40페이지)

많은 현실문제들이 분수계미분방정식에 의하여 모형화된다.

선행연구[1, 2]에서는 비선형분수계미분방정식의 경계값문제에 대한 웃풀이와 아래풀이를 리용하는 단조반복법들에 대하여 논의하였다.

론문에서는 한 형태의 비선형분수계미분방정식의 경계값문제에 대한 교대구역분해단조반복법을 논의한다.

다음의 분수계경계값문제를 논의하자.

$$D^\delta u(t) + g(t, u) = 0, \quad t \in (0, 1), \quad 1 < \delta \leq 2 \quad (1)$$

$$u(0) = a, \quad u(1) = b \quad (2)$$

여기서 $g: [0, 1] \times \mathbf{R} \rightarrow \mathbf{R}$ 는 연속함수이고 D^δ 는 δ 계캐푸터도함수이다.

$\delta > 0$, $m-1 < \delta \leq m$, $m \in \mathbf{N}$ 에 대하여 캐푸터도함수는 다음과 같이 정의된다.

$$D^\delta f(t) = \frac{1}{\Gamma(m-\delta)} \int_0^t (t-s)^{m-1-\delta} f^{(m)}(s) ds \quad (3)$$

정의[1] 함수 $v(t) \in C^2([0, 1], \mathbf{R})$ 가

$$D^\delta v(t) + g(t, v) \geq 0, \quad t \in (0, 1), \quad 1 < \delta \leq 2, \quad v(0) \leq a, \quad v(1) \leq b$$

를 만족시킬 때 문제 (1), (2)의 아래풀이라고 부른다. 유사하게 함수 $w(t) \in C^2([0, 1], \mathbf{R})$ 가 위의 반대부등식들을 만족시키면 문제 (1), (2)의 웃풀이라고 부른다.

만일 $v(t) \leq w(t)$, $\forall t \in [0, 1]$ 이면 v 와 w 는 순서화된 아래, 웃풀이라고 부른다.

보조정리 1 [1] $r(t) < 0$, $\forall t \in [0, 1]$ 이고 $z(t) \in C^2([0, 1], \mathbf{R})$ 가 유계라고 하자.

이때 $z(t)$ 가 $D^\delta z(t) + r(t)z(t) \leq 0$ ($t \in (0, 1)$), $z(0), z(1) \geq 0$ 이면 $z(t) \geq 0$, $\forall t \in [0, 1]$ 이다.

보조정리 1은 $[0, 1]$ 의 닫힌부분구간 $[\alpha, \beta]$ 에서도 성립된다.

보조정리 2 [1] v 와 w 가 문제 (1), (2)의 임의의 아래, 웃풀이라고 할 때 $g(t, u)$ 가 u 에 대하여 엄격히 감소하면 v 와 w 는 순서화된다. 즉 $v(t) \leq w(t)$, $\forall t \in [0, 1]$ 이다.

보조정리 3 [1] $g(t, u)$ 가 u 에 대하여 엄격히 감소하면 문제 (1), (2)는 기껏 하나의 풀이를 가진다.

문제 (1), (2)의 순서화된 아래, 웃풀이 $v(t)$, $w(t)$ 가 주어졌다고 하자.

이때 모임 $[v, w]$ 를 $[v, w] := \{f \in C^2([0, 1], \mathbf{R}) : v \leq f \leq w\}$ 로 정의한다.

다음으로 $g(t, u)$ 가 u 에 대하여 엄격히 감소하고 $\frac{\partial g}{\partial u}$ 가 $[v, w]$ 에서 아래로 유계 즉

$$-c \leq \frac{\partial g}{\partial u}(t, \xi) < 0, \quad \forall \xi \in [v, w] \quad (4)$$

인 정수 c 가 존재한다고 하자.

앞으로 경계값문제 (1), (2)의 $g(t, u)$ 는 식 (4)를 만족시킨다고 가정한다.

구역분해단조반복법에 대하여 논의하자.

$v^{(0)}$ 과 $w^{(0)}$ 을 경계값문제 (1), (2)의 순서화된 아래, 윗풀이로 택한다.

구간 $[0, 1]$ 을 2개의 중첩구간 $[0, \beta]$ 와 $[\alpha, 1]$ ($0 < \alpha < \beta < 1$)로 나눈다.

먼저 아래풀이반복도식을 구성하자.

초기자료를 $v_1^{(0)} = v_2^{(0)} = v^{(0)}$ 으로 놓는다.

부분구간 $[0, \beta]$ 에서 다음의 선형분수계경계값문제를 푼다.

$$-D^\delta v_1^{(k)} + cv_1^{(k)} = cv_1^{(k-1)} + g(t, v_1^{(k-1)}), \quad t \in (0, \beta) \quad (5)$$

$$v_1^{(k)}(0) = a, \quad v_1^{(k)}(\beta) = v_2^{(k-1)}(\beta) \quad (6)$$

부분구간 $[\alpha, 1]$ 에서 다음의 선형분수계경계값문제를 푼다.

$$-D^\delta v_2^{(k)} + cv_2^{(k)} = cv_2^{(k-1)} + g(t, v_2^{(k-1)}), \quad t \in (\alpha, 1) \quad (7)$$

$$v_2^{(k)}(\alpha) = v_1^{(k)}(\alpha), \quad v_2^{(k)}(1) = b \quad (8)$$

앞으로 $v_1^{(k)}$ 와 $v_2^{(k)}$ 는 다음과 같이 리해한다.

$$v_1^{(k)}(t) := \begin{cases} v_1^{(k)}(t), & t \in [0, \beta] \\ v_2^{(k-1)}(t), & t \in (\beta, 1] \end{cases}, \quad v_2^{(k)}(t) := \begin{cases} v_1^{(k)}(t), & t \in [0, \alpha] \\ v_2^{(k)}(t), & t \in [\alpha, 1] \end{cases} \quad (9)$$

다음으로 윗풀이반복도식을 구성하자.

초기자료 $w_1^{(0)} = w_2^{(0)} = w^{(0)}$ 으로 놓는다.

부분구간 $[0, \beta]$ 에서 다음의 선형분수계경계값문제를 푼다.

$$-D^\delta w_1^{(k)} + cw_1^{(k)} = cw_1^{(k-1)} + g(t, w_1^{(k-1)}), \quad t \in (0, \beta) \quad (10)$$

$$w_1^{(k)}(0) = a, \quad w_1^{(k)}(\beta) = w_2^{(k-1)}(\beta) \quad (11)$$

부분구간 $[\alpha, 1]$ 에서 다음의 선형분수계경계값문제를 푼다.

$$-D^\delta w_2^{(k)} + cw_2^{(k)} = cw_2^{(k-1)} + g(t, w_2^{(k-1)}), \quad t \in (\alpha, 1) \quad (12)$$

$$w_2^{(k)}(\alpha) = w_1^{(k)}(\alpha), \quad w_2^{(k)}(1) = b \quad (13)$$

$w_1^{(k)}$ 와 $w_2^{(k)}$ 에 대하여서도 식 (9)와 마찬가지로 연장할수 있다.

윗풀이반복도식에 대한 논의는 아래풀이반복도식과 유사하므로 아래풀이반복도식에 중점을 두고 논의한다.

정리 1 위의 반복도식에 대하여 다음의 성질들이 성립된다.

- ① 렬 $v_1^{(k)}$, $k \geq 1$ (혹은 $v_2^{(k)}$, $k \geq 1$)은 증가하는 함수렬이며 $v_2^{(k)} \geq v_1^{(k)} \geq v_2^{(k-1)}$, $k \geq 1$.
- ② 렬 $w_1^{(k)}$, $k \geq 1$ (혹은 $w_2^{(k)}$, $k \geq 1$)은 감소하는 함수렬이며 $w_2^{(k)} \leq w_1^{(k)} \leq w_2^{(k-1)}$, $k \geq 1$.
- ③ $v_1^{(k)} \leq w_1^{(k)}$ (혹은 $v_2^{(k)} \leq w_2^{(k)}$) $\forall k \geq 1$

정리 2 경계값문제 (1), (2)에서 $g(t, u)$ 가 조건 (4)를 만족시킨다고 하자.

그리고 $v_1^{(k)}, w_1^{(k)}$ (혹은 $v_2^{(k)}, w_2^{(k)}$)는 우의 반복도식에 의한 반복렬이라고 하자.

이때 렬 $\{v_1^{(k)}\}, \{w_1^{(k)}\}$ (혹은 $\{v_2^{(k)}\}, \{w_2^{(k)}\}$)는 $v^*, w^* (v^* \leq w^*)$ 에 평등수렴한다.

증명 $\{v_1^{(k)}\}$ 는 단조증가렬이고 $w_1^{(0)}$ 에 의한 위로 유계이므로 어떤 함수 v_1^* 에 수렴하며 $\{v_2^{(k)}\}$ 는 단조증가렬이고 $w_2^{(0)}$ 에 의한 아래로 유계이므로 어떤 함수 v_2^* 에 수렴한다.

정리 1의 ①로부터 $v_2^{(k)} \geq v_1^{(k)} \geq v_2^{(k-1)}, k \geq 1$ 이므로 $v_1^* = v_2^* = v^*$ 이다.

마찬가지로 $\{w_1^{(k)}\}, \{w_2^{(k)}\}$ 도 같은 함수 w^* 로 수렴한다.

렬 $\{v_1^{(k)}\}, \{w_1^{(k)}\}$ 는 연장의 의미에서 콤팩트모임 $[0, 1]$ 에서의 연속함수렬이므로 디니의 정리에 의하여 평등수렴한다.

정리 1에 의하여 $v_1^{(k)} \leq w_1^{(k)}$ (혹은 $v_2^{(k)} \leq w_2^{(k)}$), $\forall k \geq 1$ 이고

$$v^* = \lim_{k \rightarrow \infty} v_1^{(k)} \leq \lim_{k \rightarrow \infty} w_1^{(k)} = w^* \quad (\text{혹은} \quad v^* = \lim_{k \rightarrow \infty} v_2^{(k)} \leq \lim_{k \rightarrow \infty} w_2^{(k)} = w^*)$$

이다.(증명끝)

정리 3 정리 2의 가정밑에서 $v^* = w^* = u$ 이다. 여기서 u 는 문제 (1), (2)의 풀이이다.

증명 부분구간 $(0, \beta)$ 와 $(\alpha, 1)$ 에서

$$D^\delta v^*(t) + g(t, v^*) = 0 \quad (t \in (0, \beta)), \quad D^\delta v^*(t) + g(t, v^*) = 0 \quad (t \in (\alpha, 1)), \quad u(0) = a, \quad u(1) = \beta$$

이므로 v^* 은 문제 (1), (2)의 풀이로 된다.

마찬가지로 w^* 도 문제 (1), (2)의 풀이로 된다.

따라서 보조정리 3으로부터 $v^* = w^* = u$ 이다.(증명끝)

다음으로 반복도식에서 제기되는 선형분수계경계값문제 (5), (6)(혹은 문제 (10), (11))과 문제 (7), (8)(혹은 문제 (12), (13))에 대하여 논의한다.

보조정리 4 u 가 선형분수계경계값문제 $D^\delta u + cu = f, t \in (\alpha, 1), u(\alpha) = a, u(1) = b$ 의 풀이이기 위해서는 그것이 다음의 적분방정식의 풀이일것이 필요하고 충분하다.

$$u(t) = (a - \alpha b) + (b - a)t + \alpha u(t) + \int_{\alpha}^1 G(\alpha; s, t)(cu(s) - f(s))ds + \int_0^{\alpha} H(s, t)g(s, u(s))ds$$

$$G(\alpha; s, t) = \begin{cases} [(t - \alpha)(1 - s)^{\delta-1} - (1 - \alpha)(t - s)^{\delta-1}] / \Gamma(\delta), & \alpha \leq s \leq t \leq 1 \\ (t - \alpha)(1 - s)^{\delta-1} / \Gamma(\delta), & \alpha \leq t \leq s \leq 1 \end{cases}$$

$$H(s, t) = [(t - \alpha)(1 - s)^{\delta-1} + (1 - t)(\alpha - s)^{\delta-1} - (1 - \alpha)(t - s)^{\delta-1}] / \Gamma(\delta)$$

보조정리 5 u 가 선형분수계경계값문제 $D^\delta u + cu = f, t \in (0, \beta), u(0) = a, u(\beta) = b$ 의 풀이이기 위해서는 그것이 다음의 적분방정식의 풀이일것이 필요하고 충분하다.

$$u(t) = a + \frac{(b - a)}{\beta}t + \int_0^{\beta} G(\beta; s, t)(cu(s) - f(s))ds$$

$$G(\beta; s, t) = \begin{cases} [t(\beta - s)^{\delta-1} / \beta - (t - s)^{\delta-1}] / \Gamma(\delta), & 0 \leq s \leq t \leq \beta \\ t(\beta - s)^{\delta-1} / [\beta \cdot \Gamma(\delta)], & 0 \leq t \leq s \leq \beta \end{cases}$$

아래풀이반복도식에 대하여 경계조건 $v_1^{(k)}(0) = a$, $v_1^{(k)}(\beta) = v_2^{(k)}(\beta)$ 를 가지는 문제 (5)에 보조정리 5를 적용하면 다음과 같다.

$$v_1^{(k)}(t) = a + \frac{(b-a)}{\beta}t + \int_0^\beta G(\beta; s, t)(cv_1^{(k)}(s) - cv_1^{(k-1)}(s) - g(s, v_1^{(k-1)}(s)))ds \quad (14)$$

한편 경계조건 $v_2^{(k)}(\alpha) = v_1^{(k-1)}(\alpha)$, $v_2^{(k)}(1) = b$ 를 가지는 문제 (7)에 보조정리 4를 적용하면 다음과 같다.

$$v_2^{(k)}(t) = (a - \alpha b) + (b - a)t + \alpha v_2^{(k)}(t) + \int_\alpha^1 G(\alpha; s, t)(cv_2^{(k)}(s) - cv_2^{(k-1)}(s) - g(s, v_2^{(k-1)}(s))) + \int_0^\alpha H(s, t)g(s, v_1^{(k)}(s))ds \quad (15)$$

여기서 c 는 식 (4)에 의하여 정의된 상수이다.

$w_1^{(k)}(t)$, $w_2^{(k)}(t)$ 에 대해서도 유사하게 논의할 수 있다.

맺 는 말

논문에서는 $1 < \delta \leq 2$ 인 경우에 디리흐레경계조건을 가지는 비선형분수계미분방정식에 대한 병행구역분해단조반복알고리즘을 연구하였다.

우리의 방법은 아래풀이와 웃풀이개념과 구역분해방법에 기초하고있다.

이 방법은 비선형분수계미분방정식의 수값풀이법연구분야의 폭을 넓힌것으로 된다.

수값적측면에서 이 방법을 리용하면 웃풀이, 아래풀이렬의 적은 개수의 항을 가지고도 비교적 정확도가 높은 근사를 고속으로 얻을수 있다.

이 결과는 비선형분수계미분방정식에 구역분해법을 적용한 첫 결과이다.

참 고 문 헌

[1] Mohammed Al-Refai et al.; Nonlinear Analysis, 74, 3531, 2011.

[2] Guotao Wang; J. Comput. Appl. Math., 236, 2425, 2012.

주제 106(2017)년 8월 5일 원고접수

An Alternative Domain Decomposition Monotone Iterative Method for Boundary Value Problems of a Type of Nonlinear Fractional Differential Equations

Rim Myong Gil, Ri Song Rim

We present an alternative domain decomposition monotone iterative technique for boundary value problems of a fractional differential equation.

We construct two alternative domain decomposition monotone sequences of upper and lower solutions which converge uniformly to the actual solution of the problem.

Key words: domain decomposition, monotone iterative method