

4. Πολυβηφιατικές Μέθοδοι:

- Προκαταρκτικά: συμβόλιστος και παραδείγματα

$$\begin{cases} y' = f(t, y), & a \leq t \leq b. \\ y(a) = y_0 \end{cases}$$

$$y: [a, b] \rightarrow \mathbb{R}^m$$

$$\text{Έστω } N \in \mathbb{N}, h = \frac{b-a}{N}, t^n := a + n \cdot h, n = 0, \dots, N$$

- Διβηφιατική Μέθοδος: $\begin{cases} y^0, y^1 \text{ δεδομένα} \\ y^{n+2} - y^n = 2 \cdot h \cdot \underbrace{f(t^{n+1}, y^{n+1})}_{= f^{n+1}} \\ n = 0, \dots, N-2 \\ \text{(αίτηση)} \end{cases}$

- Πώς προκύπτει;

1. Αριθμητική Διαφύριση:

$$y'(t^{n+1}) = f(t^{n+1}, y(t^{n+1}))$$

τώρα:

$$y'(t^{n+1}) \approx \frac{y(t^{n+2}) - y(t^n)}{2h}$$

οπότε:

$$\frac{y(t^{n+2}) - y(t^n)}{2h} \approx f(t^{n+1}, y(t^{n+1}))$$

Αντικαθιστώντας το \approx με $=$ και τα $y(t^m)$ με y^m οδηγούμαστε στο βήμα της μεθόδου.

2. Αριθμητική Ολοκλήρωση:

$$y'(t) = f(t, y(t)) \Rightarrow \int_{t^n}^{t^{n+2}} y'(t) dt = \int_{t^n}^{t^{n+2}} f(t, y(t)) dt \Rightarrow$$

$$\Rightarrow y(t^{n+2}) - y(t^n) \approx 2h \cdot f(t^{n+1}, y(t^{n+1}))$$

⋮

↑ μέθοδος βέσους.

- Άλλη μέθοδος:

$$y(t^{n+2}) - y(t^n) = \int_{t^n}^{t^{n+2}} f(t, y(t)) dt$$

Μέθοδος του Simpson:

$$\int_c^d \varphi(x) dx \approx \frac{d-c}{6} \cdot \left[\varphi(c) + 4 \cdot \varphi\left(\frac{c+d}{2}\right) + \varphi(d) \right]$$

Άρα:

$$y(t^{n+2}) - y(t^n) \approx \frac{h}{3} \cdot \left[f(t^n, y(t^n)) + 4 \cdot f(t^{n+1}, y(t^{n+1})) + f(t^{n+2}, y(t^{n+2})) \right]$$

Ανεικαθιστώντας...

y^0, y^1 δεδομένα

Μέθοδος του Simpson.

$$y^{n+2} - y^n = \frac{h}{3} \cdot \left[f(t^{n+2}, y^{n+2}) + 4 \cdot f(t^{n+1}, y^{n+1}) + f(t^n, y^n) \right]$$

(παραχρυσώνεται)

- $k \in \mathbb{N}$ γενική k -βηρατική μέθοδος

$$a_k, a_{k-1}, \dots, a_0$$

$$b_k, b_{k-1}, \dots, b_0$$

y^0, \dots, y^{k-1} δεδομένα

$$\textcircled{1} \quad a_k \cdot y^{n+k} + a_{k-1} \cdot y^{n+k-1} + \dots + a_0 \cdot y^n = h \cdot \left[b_k \cdot f(t^{n+k}, y^{n+k}) + \dots + b_0 \cdot f(t^n, y^n) \right], \quad n=0, \dots, N-k$$

Υπόθεση: $a_k = 1$

$|a_0| + |b_0| > 0$ (όχι ταυτόχρονα μηδέν)

- (i) $b_k = 0$: α'ρεση μέθοδος.

κόστος: ένας υπολογισμός της f ανά βήμα.

(ii) $\beta_k \neq 0$: πειλεχρένη μέθοδος γνωστό.

$$\alpha_k \cdot y^{n+k} = h \cdot \beta_k \cdot f(t^{n+k}, y^{n+k}) + g^n \quad (*)$$

Γενικά: η υλοποίηση ανα βήφα είναι πολύ λιγότερο δαπανηρή από τις αντίστοιχες μεθόδους RK.

- Καλά ορισμένες;

Με $\alpha_k = 1$ η $(*)$ γράφεται στη μορφή

$$y^{n+k} = h \cdot \beta_k \cdot f(t^{n+k}, y^{n+k}) + g^n$$

(α) Αν η f ικανοποιεί τη συνθήκη του Lipschitz ως προς y με σταθερά L τότε για $h \cdot |\beta_k| \cdot L < 1$ το y^{n+k} είναι καλά ορισμένο.

(β) Αν η f ικανοποιεί τη μονόπλευρη συνθήκη του Lipschitz και $\beta_k > 0$ (δηλ. το β_k / α_k είναι θετικό) τότε το y^{n+k} είναι καλά ορισμένο χωρίς περιορισμό στο h . Η απόδειξη είναι ανάλογη εκείνης στην περίπτωση της πειλεχρένης μεθόδου του Euler.

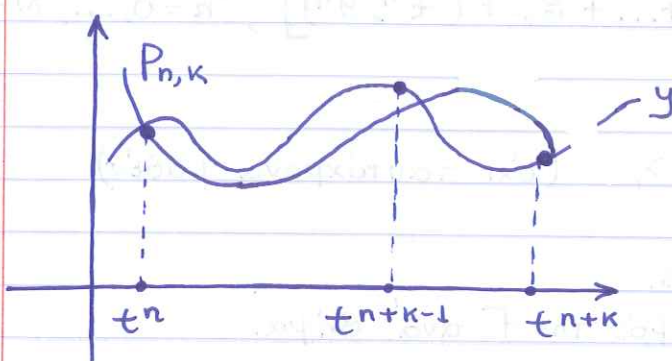
- Μέθοδοι Ανάδροφων διαφορών:

Έστω ότι $m = 1$.

Έστω $k \in \mathbb{N}$.

Θεωρούμε το πολυώνυμο $P_{n,k}$ βαθμού το πολύ k , τ.ώ:

$$P_{n,k}(t^{n+i}) = y(t^{n+i}) \quad \text{για } i = 0, \dots, k$$



Το $P_{n,k} \in \mathbb{P}_k$ είναι το πολυώνυμο παρεμβολής της y στα σημεία t^n, \dots, t^{n+k} .

Τώρα στη σχέση

$$y'(t^{n+k}) = f(t^{n+k}, y(t^{n+k}))$$

προσεγγίζουμε την $y(t^{n+k})$ με $P'_{n,k}(t^{n+k})$

Η $P'_{n,k}(t^{n+k})$ εκφράζεται συναρτήσει των τιμών $y(t^n), \dots, y(t^{n+k})$ της λύσης. Αντικαθιστώντας στην:

$$P'_{n,k}(t^{n+k}) \approx f(t^{n+k}, y(t^{n+k}))$$

το \approx με $=$ και τα $y(t^m)$ με y^m οδηγούμαστε στο βήμα της k -βηφατικής μεθόδου ανάδρομων διαφορών:

y^0, \dots, y^{k-1} δεδομένα

$$\sum_{j=1}^k \frac{1}{j} \nabla^j y^{n+k} = h \cdot f(t^{n+k}, y^{n+k})$$

$$\beta_k = 1, \beta_{k-1} = \dots = \beta_0 = 0.$$

$$\begin{aligned} \text{με } \nabla^1 y^n &= y^n - y^{n-1} \text{ και} \\ \nabla^j y^n &= \nabla^1 (\nabla^{j-1} y^n) \end{aligned}$$

$$k=1: \alpha_1 = 1, \alpha_0 = -1, \beta_1 = 1 \text{ (πτηλ. Euler)}$$

$$k=2: \alpha_2 = 1, \alpha_1 = -\frac{4}{3}, \alpha_0 = \frac{1}{3}, \beta_2 = \frac{2}{3}$$

$$k=3: \alpha_3 = 1, \alpha_2 = -\frac{18}{11}, \alpha_1 = \frac{9}{11}, \alpha_0 = -\frac{2}{11}, \beta_3 = \frac{6}{11}$$

y^0, \dots, y^{k-1} δεδομένα.

$$y^{n+k} - y^{n+k-1} = h \cdot \sum_{j=0}^k \beta_j \cdot f(t^{n+j}, y^{n+j})$$

$$n = 0, \dots, N-k$$

← 11.12.14

λέγονται μέθοδοι του Adams.

$\beta_k = 0$: μέθοδοι των Adams - Bashforth.

$\theta_k \neq 0$: μέθοδοι των Adams - Μουλτον.

$$\kappa=2: y^{n+2} - y^{n+1} = h \cdot \left[\frac{3}{2} \cdot f(t^{n+1}, y^{n+1}) - \frac{1}{2} \cdot f(t^n, y^n) \right]$$

$$\kappa=3: y^{n+3} - y^{n+2} = h \cdot \left[\frac{23}{12} \cdot f(t^{n+2}, y^{n+2}) - \frac{4}{3} \cdot f(t^{n+1}, y^{n+1}) + \frac{5}{12} \cdot f(t^n, y^n) \right]$$

$$\kappa=2: y^{n+2} - y^{n+1} = h \cdot \left[\frac{5}{12} \cdot f(t^{n+2}, y^{n+2}) + \frac{2}{3} \cdot f(t^{n+1}, y^{n+1}) - \frac{1}{12} \cdot f(t^n, y^n) \right] \quad (\theta_k \neq 0)$$

• $y^0, \dots, y^{\kappa-1}$ δεδομένα.

$$y^{n+\kappa} - y^{n+\kappa-2} = h \cdot \sum_{j=0}^{\kappa} \theta_j \cdot f(t^{n+j}, y^{n+j}), \quad n=0, \dots, N-\kappa.$$

$\theta_k = 0$: μέθοδοι του Nystrom

$\theta_k \neq 0$: \gg των Milne - Simpson.

\leadsto Ευστάθεια: (πολυβηρατικών μεθόδων)

- Υπόθεση: Η $f: [a, b] \times \mathbb{R} \rightarrow \mathbb{R}$ ικανοποιεί την συνθήκη του Lipschitz ως προς y .
- Ορισμός: (ευστάθεια πολυβηρ. μεθόδων)

Μια κ -βηρατική μέθοδος που περιγράφεται από τις σταθερές $\alpha_k, \dots, \alpha_0, \theta_k, \dots, \theta_0$, λέγεται ευσταθής, αν υπάρχει σταθερά G , που εξαρτάται από την F , αλλά είναι ανεξάρτητη του h (του N), τ.ώ για ακολουθίες $(y^n), (z^n)$ που ικανοποιούν

τις ① και :

② $z^0, \dots, z^{\kappa-1}$ δεδομένα

$$\alpha_k \cdot z^{n+\kappa} + \dots + \alpha_0 \cdot z^n = h \cdot \left[\theta_k \cdot f(t^{n+\kappa}, z^{n+\kappa}) + \dots + \theta_0 \cdot f(t^n, z^n) \right]$$

$n=0, \dots, N-\kappa.$

σελ. 95

να ισχύει:

$$\max_{0 \leq n \leq N} |y^n - z^n| \leq C \cdot \max_{0 \leq j \leq k-1} |y^j - z^j|$$

• Ορισμός: (συνθήκη των ριζών)

Λέμε ότι η κ-βηματική μέθοδος ① ικανοποιεί την συνθήκη των ριζών αν το χαρακτηριστικό της πολυώνυμο $p(z) = a_k \cdot z^k + \dots + a_0$ ικανοποιεί την συνθήκη των ριζών, δηλ. αν $p(z) = 0 \Rightarrow |z| \leq 1$.

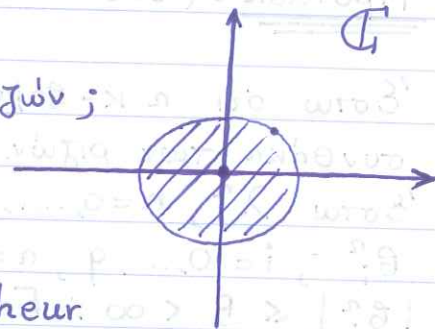
• $p(z) = p'(z) = 0 \Rightarrow |z| < 1$.

• Πώς ελέγχουμε την συνθήκη των ριζών;

* για μικρό κ βρίσκουμε τις ρίζες.

* για μεγάλο κ: 1. Κριτήριο του Sheur.

2. >> των Routh-Hurwitz.



• Με γνώσεις από τη θεωρία των εξισώσεων διαφορών, αποδεικνύεται ότι αν μια μέθοδος είναι ευσταθής τότε ικανοποιεί την συνθήκη των ριζών.

• Ισχύει και το αντίστροφο.

Υπάρχουν δύο τεχνικές απόδειξης:

1. του Dahlquist.

2. του Butcher.

• Λήμμα: (προκαταρκτικό αποτέλεσμα για την τεχνική του Butcher.)

Έστω $p, p(z) = a_0 + a_1 \cdot z + \dots + a_{k-1} \cdot z^{k-1} + a_k \cdot z^k$, ένα πολυώνυμο με $a_k = 1$, το οποίο ικανοποιεί την συνθήκη των ριζών. Θεωρούμε τον $(k \times k)$ πίνακα:

$$A = \begin{pmatrix} -\alpha_{k-1} & -\alpha_{k-2} & \dots & -\alpha_0 \\ 1 & & & \\ & \ddots & & \\ & & 1 & \\ & & & \ddots \\ 0 & & & & 1 \end{pmatrix}$$

Τότε υπάρχει νόρμα $\|\cdot\|$ στον \mathbb{C}^k τ.ώ για την αντίστοιχη παραχόμενη νόρμα $k \times k$ πινάκων να ισχύει: $\|A\| \leq 1$.

- Οι ιδιοτιμές του A είναι οι ρίζες του p .

Πρόταση: (ευσταθία πολυβηφ. μεθόδων, Butcher)

Έστω ότι η k -βηφ. μεθόδος ①, ικανοποιεί τη συνθήκη των ριζών.

Έστω $\lambda^n, n=0, \dots, N-k$, δεδομένες σταθερές και έστω $\theta_i^n, i=0, \dots, q, n=0, \dots, N-k$ δεδομένοι αριθμοί τ.ώ $|\theta_i^n| \leq B < \infty$. Για $h = \frac{b-a}{N}$ θεωρούμε την εξίσωση

διαφορών.

$$\alpha_k \cdot \psi^{n+k} + \dots + \alpha_0 \cdot \psi^n = h \cdot (\theta_k^n \cdot \psi^{n+k} + \dots + \theta_0^n \cdot \psi^n) + \lambda^n$$

για $n=0, \dots, N-k$.

Τότε υπάρχει $h_0 > 0$ τ.ώ για $h \leq h_0$, να ισχύει:

$$\max_{0 \leq n \leq N} |\psi^n| \leq G \cdot \left[\max_{0 \leq j \leq k-1} |\psi^j| + N \cdot \max_{0 \leq n \leq N-k} |\lambda^n| \right]$$

όπου η G εξαρτάται από τα $b-a, h_0, B$ αλλά είναι ανεξάρτητη των h, λ^n, ψ^n, N και θ_i^n .

- Σκιαγράφιση της απόδειξης:

Χ.Π.Τ.χ υποθέτουμε ότι $\alpha_k = 1$ και έχουμε:

$$\psi^{n+k} + \alpha_{k-1} \cdot \psi^{n+k-1} + \dots + \alpha_0 \cdot \psi^n = h \cdot (\theta_k^n \cdot \psi^{n+k} + \dots + \theta_0^n \cdot \psi^n) + \lambda^n$$

Με τον πίνακα A του προηγούμενου λήμματος,

$$Y^j = \begin{pmatrix} \psi^{j+k-1} \\ \psi^{j+k-2} \\ \vdots \\ \psi^j \end{pmatrix}, \quad G^i = \begin{pmatrix} h(\theta_k^n \psi^{n+k} + \dots + \theta_0^n \psi^n) + \lambda^n \\ \vdots \\ 0 \end{pmatrix}$$

η προηγούμενη σχέση γράφεται μονοθεσιατική διανυσματική αναδρομική σχέση:

$$Y^{n+1} = A \cdot Y^n + G^n, \quad 0 \leq n \leq N-k.$$

Τώρα με την νόρμα που εξασφαλίζεται από το προηγούμενο λήμμα έχουμε:

$$\|Y^{n+1}\| \leq \underbrace{\|A\|}_{\leq 1} \cdot \|Y^n\| + \|G^n\|$$

Τότε:

$$\|Y^{n+1}\| \leq \|Y^n\| + \|G^n\|$$

χρησιμοποιώντας την ισοδυναμία των νορμών στον \mathbb{C}^k και το λήμμα 2.1 προκύπτει "εύκολα" το ζητούμενο αποτέλεσμα.

- Πώς από την προηγούμενη προκύπτει η ευστάθεια της μεθόδου; (υποθέτοντας ότι ικανοποιείται η συνθήκη των ριζών)

$$\alpha_k \cdot y^{n+k} + \dots + \alpha_0 \cdot y^n = h \cdot [\theta_k \cdot f(t^{n+k}, y^{n+k}) + \dots + \theta_0 \cdot f(t^n, y^n)]$$

$$\alpha_k \cdot z^{n+k} + \dots + \alpha_0 \cdot z^n = h \cdot [\theta_k \cdot f(t^{n+k}, z^{n+k}) + \dots + \theta_0 \cdot f(t^n, z^n)]$$

Θέτουμε $\psi^m := y^m - z^m, m=0, \dots, N$

Αφαιρώντας κατά μέλη τις προηγούμενες σχέσεις, παίρνουμε:

$$\alpha_k \cdot \psi^{n+k} + \dots + \alpha_0 \cdot \psi^n = h \cdot \left\{ \theta_k \cdot [f(t^{n+k}, y^{n+k}) - f(t^{n+k}, z^{n+k})] + \dots + \theta_0 \cdot [f(t^n, y^n) - f(t^n, z^n)] \right\}$$

Θέτοντας:

$$g^m := \begin{cases} \frac{f(t^m, y^m) - f(t^m, z^m)}{y^m - z^m} & \text{για } y^m \neq z^m \\ 0 & \text{, διαφορετικά} \end{cases}$$

η προηγούμενη σχέση λαμβάνει τη μορφή:

$$\alpha_k \cdot \psi^{n+k} + \dots + \alpha_0 \cdot \psi^n = h \cdot \left(\underbrace{\beta_k \cdot g^{n+k}}_{\beta_k^n} \cdot \psi^{n+k} + \dots + \underbrace{\beta_0 \cdot y^n}_{\beta_0^n} \cdot \psi^n \right)$$

$n = 0, \dots, N-k$

Έχουμε:

$$|\beta_j^n| = |\beta_j \cdot g^{m+j}| = |\beta_j| \cdot |g^{m+j}|$$

$\leq L$

$$\leq L \cdot \max_{0 \leq j \leq k} |\beta_j| = B$$

Ικανοποιούνται όλες οι συνθήκες του προηγούμενης πρότασης με $\lambda^n = 0$. Άρα:

$$\max_{0 \leq n \leq N} |\psi^n| \leq C \cdot \max_{0 \leq j \leq k-1} |\psi^j|$$

ή

$$\max_{0 \leq n \leq N} |y^n - z^n| \leq C \cdot \max_{0 \leq j \leq k-1} |y^j - z^j|$$

→ Τάξη ακρίβειας, συνέπεια και σύγκλιση: (πολυβηρ. μεθόδων)

$\alpha_k, \dots, \alpha_0, \beta_k, \dots, \beta_0$

Ορίζουμε:

$$(L_h \cdot y)(t) := \sum_{j=0}^k \left[\alpha_j \cdot y(t+j \cdot h) - h \cdot \beta_j \cdot y'(t+j \cdot h) \right]$$

$t \in [\alpha, b - k \cdot h]$

- Σχόλιο: (σφάλμα συνέπειας)

$$\rho^n = \sum_{j=0}^k \alpha_j \cdot y(t^{n+j}) - h \cdot \sum_{j=0}^k \beta_j \cdot f(t^{n+j}, y(t^{n+j}))$$

$$\underbrace{\alpha_k \cdot y^{n+k} + \dots + \alpha_0 \cdot y^n}_{\sum_{j=0}^n \alpha_j \cdot y^{n+j}} = h \cdot \underbrace{[\beta_k \cdot f(t^{n+k}, y^{n+k}) + \dots + \beta_0 \cdot f(t^n, y^n)]}_{\sum_{j=0}^k \beta_j \cdot f(t^{n+j}, y^{n+j})}$$

Προφανώς:

$$\begin{aligned} \rho^n &= \sum_{j=0}^k \alpha_j \cdot y(t^n + j \cdot h) - h \cdot \sum_{j=0}^k \beta_j \cdot y'(t^n + j \cdot h) = \\ &= \sum_{j=0}^k \alpha_j \cdot y(t^n + j \cdot h) - h \cdot \sum_{j=0}^k \beta_j \cdot y'(t^n + j \cdot h) = \\ &= \sum_{j=0}^k [\alpha_j \cdot y(t^n + j \cdot h) - h \cdot \beta_j \cdot y'(t^n + j \cdot h)] = (L_h \cdot y)(t^n) \end{aligned}$$

- Ορισμός: (τάξη ακρίβειας πολυθνηρ. μεθόδου)

Έστω $y: [a, b] \rightarrow \mathbb{R}$ τυχούσα, αρκετά ομαλή συνάρτηση.
Αν ρ είναι ο μεγαλύτερος ακέραιος για τον οποίο ισχύει

$$\exists C = C(y) \quad \forall t \in [a, b - k \cdot h] \quad |(L_h \cdot y)(t)| \leq C \cdot h^{\rho+1}$$

τότε λέμε ότι η μέθοδος έχει τάξη (ακρίβειας) ρ .

Επειδή το σφάλμα συνέπειας εκφράζεται συνάρτηση της y μόνο (η f δεν υπεισέρχεται) ο προσδιορισμός της τάξης ακρίβειας πολυθνηρ. μεθόδων είναι πολύ εύκολος.

Αναπτύσσοντας της $y(t + j \cdot h)$, $y'(t + j \cdot h)$ κατά Taylor (ως προς το σημείο t) παίρνουμε:

$$(L_h \cdot y)(t) = C_0 \cdot y(t) + C_1 \cdot h \cdot y'(t) + C_2 \cdot \frac{h^2}{2} \cdot y''(t) + \dots$$

$$\mu\epsilon \quad C_0 = a_0 + a_1 + \dots + a_k = \rho(1)$$

$$C_1 = \underbrace{a_1 + a_2 + \dots + k \cdot a_k}_{= \rho'(1)} - \underbrace{(\beta_0 + \beta_1 + \dots + \beta_k)}_{= \sigma(1)}$$

και για $j \geq 2$

$$C_j = \frac{1}{j!} \cdot (a_1 + 2^j \cdot a_2 + 3^j \cdot a_3 + \dots + k^j \cdot a_k) - \frac{1}{(j-1)!} \cdot (\beta_1 + 2^{j-1} \cdot \beta_2 + \dots + k^{j-1} \cdot \beta_k)$$

- Ταύτην μεθόδου $= \rho \Leftrightarrow C_0 = C_1 = \dots = C_p = 0$ και $C_{p+1} \neq 0$.

$$(Ly)(t) = \sum_{j=0}^k [a_j \cdot y(t+j \cdot h) - h \cdot \beta_j \cdot y'(t+j \cdot h)] \quad t \in [a, b - k \cdot h] \quad \leftarrow \boxed{16.12.14}$$

$$\rho^n = \underbrace{\sum_{j=0}^k a_j \cdot y(t^{n+j}) - h \cdot \sum_{j=0}^k \beta_j \cdot f(t^{n+j}, y(t^{n+j}))}_{= (Ly)(t^n)}$$

- Μέθοδος συνεπής: $\rho \geq 1$ $\left\{ \begin{array}{l} \rho(1) = 0 \\ \rho'(1) - \sigma(1) = 0 \Leftrightarrow \rho'(1) = \sigma(1) \end{array} \right.$

$$\rho \geq 1 \Leftrightarrow C_0 = C_1 = 0 \Leftrightarrow$$

Χαρακτ. πολ. μεθόδου:

$$\rho(z) = a_k \cdot z^k + \dots + a_0$$

$$\sigma(z) = \beta_k \cdot z^k + \dots + \beta_0$$

Μέθοδος συνεπής ανν: $\rho(1) = 0$ και $\rho'(1) = \sigma(1)$.

- Μπορεί να αποδειχθεί ότι για συγκλίνουσα πολυβηρ. μέθοδος είναι ευσταθής και συνεπής.

- Εδώ θα αποδείξουμε το αντίστροφο.

Θεώρημα: (Εκτίμηση του σφάλματος πολυβηρ. μεθόδου)

Έστω ότι η k -βηρατική μέθοδος είναι ευσταθής και έχει

Ταξή ακρίβειας $p \geq 1$. Έστω $y \in C^{p+1}[a, b]$ η λύση του προβλήματος αρχικών τιμών.

Τότε, υπάρχει $h_0 > 0$ τ.ώ για $0 < h \leq h_0$ να ισχύει

$$\max_{0 \leq n \leq N} |y(t^n) - y^n| \leq C \cdot \left\{ h^p \cdot \max_{a \leq t \leq b} |y^{(p+1)}(t)| + \max_{0 \leq j \leq k-1} |y(t^j) - y^j| \right\}$$

με σταθερά C ανεξάρτητη των h, N και y .

→ Απόδειξη: Έχουμε:

$$\sum_{j=0}^k \alpha_j \cdot y(t^{n+j}) = h \cdot \sum_{j=0}^k \beta_j \cdot f(t^{n+j}, y(t^{n+j})) + \rho^n$$

$$\text{με } \max_{0 \leq n \leq N-k} |\rho^n| \leq C \cdot h^{p+1} \cdot \max_{a \leq t \leq b} |y^{(p+1)}(t)|$$

και

$$\sum_{j=0}^k \alpha_j \cdot y^{n+j} = h \cdot \sum_{j=0}^k \beta_j \cdot f(t^{n+j}, y^{n+j})$$

Με $\varepsilon^n := y(t^n) - y^n$, αφαιρώντας κατά μέλη τις δύο προηγούμενες σχέσεις παίρνουμε:

$$\sum_{j=0}^k \alpha_j \cdot \varepsilon^{n+j} = h \cdot \sum_{j=0}^k \beta_j \cdot [f(t^{n+j}, y(t^{n+j})) - f(t^{n+j}, y^{n+j})] + \rho^n$$

ορίζουμε:

$$g^n := \begin{cases} \frac{f(t^n, y(t^n)) - f(t^n, y^n)}{y(t^n) - y^n} & \text{για } y(t^n) \neq y^n \\ 0, & \text{διαφορετικά} \end{cases}$$

Άρα:

$$\sum_{j=0}^k \alpha_j \cdot \varepsilon^{n+j} = h \cdot \sum_{j=0}^k \beta_j \cdot g^{n+j} \cdot \varepsilon^{n+j} + \rho^n$$

← β_j^n

Τώρα:

$$|g^n| \leq L \text{ οπότε: } |\beta_j^n| \leq L \cdot \max_{1 \leq i \leq k} |\beta_i| = \beta < \infty$$

Επομένως σύμφωνα με την πρόταση 4.1. ισχύει

$$\max_{0 \leq n \leq N} |\varepsilon^n| \leq \tilde{C} \cdot \left[N \cdot \max_{0 \leq n \leq N-k} |p^n| + \max_{0 \leq j \leq k-1} |\varepsilon^j| \right]$$

Άρα:

$$\begin{aligned} \max_{0 \leq n \leq N} |y(t^n) - y^n| &\leq \tilde{C} \cdot \left[\underbrace{N \cdot C \cdot h^{p+1}}_{N \cdot h = b-a} \cdot \max_{a \leq t \leq b} |y^{(p+1)}(t)| + \max_{0 \leq j \leq k-1} |y(t^j) - y^j| \right] \\ &\leq \tilde{C} \cdot \left[C(b-a) \cdot h^p \cdot \max_{a \leq t \leq b} |y^{(p+1)}(t)| + \max_{0 \leq j \leq k-1} |y(t^j) - y^j| \right] \\ &\leq C_1 \cdot \left[\dots + \dots \right] \end{aligned}$$

- Υπολογισμός αρχικών προσεγγίσεων.

Για να οδηγηθούμε σε μια εκτίμηση σφάλματος της μορφής.

$$\max_{0 \leq n \leq N} |y(t^n) - y^n| \leq \hat{C} \cdot h^p, \text{ πρέπει κ' αρκεί οι αρχικές να είναι τ.ώ να ισχύει:}$$

$$\max_{0 \leq j \leq k-1} |y(t^j) - y^j| \leq C_2 \cdot h^p$$

Αυτό μπορεί να επιτευχθεί π.χ. επιλέγοντας $y^0 = y_0$, και υπολογίζοντας της y^1, \dots, y^{k-1} με μια μέθοδο RK τάξης $\geq p-1$ (επειδή τη μέθοδο την εφαρμόζουμε μόνο $k-1$ φορές)

Η μέγιστη δυνατή τάξη ακρίβειας μιας ευσταθούς k -βηφιατικής μεθόδου είναι:

$$\begin{cases} k+1 & \text{για περιτό } k. \\ k+2 & \text{για άρτιο } k. \end{cases}$$

Η μέγιστη δυνατή τάξη άρεσης ευσταθούς μεθόδου είναι $p=k$.

Σοβαρό μειονέκτημα πολυβηφ. μεθόδων: η μέγιστη δυνατή τάξη ακρίβειας μιας A-ευσταθούς πολυβηφ. μεθόδου είναι $\rho = 2$.



ΤΕΛΟΣ 4^{ου} ΚΕΦΑΛΑΙΟΥ...



~ *! ΤΕΛΟΣ! * ~

~ ΥΠΟΛΟΓΙΣΤΙΚΑ ΜΑΘΗΜΑΤΙΚΑ. ~

~ ΧΕΙΜΕΡΙΝΟ ΕΞΑΜΗΝΟ. ~

~ 2014 - 2015. ~

~ ΣΗΜΕΙΩΣΕΙΣ by ~

~ George! ~

