

■ Durchführbarkeit und Stabilität:

Satz 2.6:

Vor.: $|c_1| > 0, |c_n| >$

$|a_i| > 0, |b_i| > 0 \quad \forall i = \overline{2, n-1}, |b_1| > 0, |a_n| > 0$

$$\left\{ \begin{array}{l} |c_i| \geq |a_i| + |b_i| \quad \forall i = \overline{2, n-1} \\ |c_1| \geq |b_1|, |c_n| \geq |a_n| \end{array} \right\} (*)$$

wobei für wenigstens eine der Ungl. (*)

$$\Rightarrow |c_i| \geq |a_i| + |b_i|, |c_1| \geq |b_1|, |c_n| \geq |a_n|$$

" $\geq$ " gelten soll.

Bh.: 1. $\Delta_i := c_i - a_i \alpha_i \neq 0 \quad \forall i = \overline{1, n}$ (Durchführbarkeit)
2. $|\alpha_i| \leq 1 \quad \forall i = \overline{2, n}$ (Stabilität)

Beweis: siehe Literatur bzw. (mms)* ■

Interpretation:

1. $\Delta_i \neq 0$ sichert

2. $|\alpha_i| \leq 1$ sichert
einem
zum

Berechenbarkeit von α_{i+1} und β_{i+1} ,
daß Rundungsfehler, die in
einem Schritt auftreten, beim Übergang
zum nächsten Schritt nicht anwachsen:

$$\left. \begin{array}{l} u_i = \alpha_{i+1} u_{i+1} + \beta_{i+1} \\ \tilde{u}_i = \alpha_{i+1} (u_{i+1} + \delta_{i+1}) + \beta_{i+1} \end{array} \right\} \Rightarrow \delta_i := \tilde{u}_i - u_i = \alpha_{i+1} \delta_{i+1}$$

$$\delta_1 = \alpha_2 \alpha_3 \dots \alpha_n \delta_n$$

Angen.: $\alpha_i = 1.1$

$$\boxed{|\delta_i| \leq \underbrace{|\alpha_{i+1}|}_{\leq 1} |\delta_{i+1}| \leq |\delta_{i+1}| \quad i = \overline{n-1, (n-1), 1}}$$

$$\Rightarrow \delta_1 = (1.1)^{n-1} \delta_n, \quad n = 1000 \quad \Rightarrow (1.1)^{n-1} \approx 10^{41}$$

Übung 2.7:

Man zeige, daß die Vor. von Satz 2.6 durch die Systemmatrix K_n des GS (2)_h erfüllt sind!