

---

Übung zur Vorlesung  
**Numerische Analysis**  
Wintersemester 2010/2011 — Blatt 13

---

**Abgabe:** 27.1.2011, vor der Vorlesung

Auf diesem Blatt betrachten wir Randwertprobleme (RWP) der Form

$$\begin{aligned} L(u) &:= -(pu')' + qu = f && \text{in } (a, b), \\ R_1(u) &:= \alpha_1 u(a) + \alpha_2 u'(a) = 0, \\ R_2(u) &:= \beta_1 u(b) + \beta_2 u'(b) = 0. \end{aligned} \tag{1}$$

Wenn nicht anders angegeben erfüllen die Daten folgende Regularitätsbedingungen:

$$p \in C^1(a, b), p \geq p_0 > 0, q, f \in C^0(a, b), q \geq 0, |\alpha_1| + |\alpha_2| > 0, |\beta_1| + |\beta_2| > 0$$

und wir gehen davon aus, dass das RWP eindeutig lösbar ist.

**Aufgabe 1 (Greensche Funktion)** (4 Punkte)

Seien  $u_1, u_2$  nicht-triviale Lösungen der Randwertprobleme  $L(u_1) = 0, R_1(u_1) = 0$  bzw.  $L(u_2) = 0, R_2(u_2) = 0$ . Zeigen Sie, dass  $u(x) = \int_a^b G(x, y) f(y) dy$  die Lösung von (1) ist mit

$$G(x, y) = -\frac{1}{w} \begin{cases} u_2(x)u_1(y), & y < x, \\ u_1(x)u_2(y), & \text{sonst.} \end{cases}$$

Hierbei können Sie verwenden, dass  $w \neq 0$  der konstante Wert der Abb.  $x \mapsto p(x)W(x)$  mit der Wronsky-Determinante  $W(x) = u_1(x)u_2'(x) - u_2(x)u_1'(x)$  ist.

**Aufgabe 2 (Kontinuierliches Maximumsprinzip)** (4 Punkte)

Sei  $G$  wie in Aufgabe 1 definiert und sei  $\alpha_2 = \beta_2 = 0$ . Zeigen Sie

(i)  $G(x, y) \neq 0$  für  $x, y \in (a, b)$ .

(ii) Sei  $v$  die Lösung von  $L(v) = 1, R_1(v) = R_2(v) = 0$ . Dann gilt

$$\int_a^b \int_a^b G(x, y) dx dy = \int_a^b v(x) dx, \quad \int_a^b (p(v')^2 + qv^2) dx = \int_a^b v(x) dx.$$

Benutzen Sie das bisher gezeigte, um das kontinuierliche Maximumsprinzip zu zeigen: Ist  $u \in C^2(a, b)$  mit  $L(u) \geq 0$  auf  $[a, b]$  und  $u(a) = u(b) = 0$ , so ist  $u \geq 0$  auf  $[a, b]$ .

**Aufgabe 3 (Diskretes Maximumsprinzip)**

(4 Punkte)

Betrachten Sie das RWP (1) mit  $p = 1$ ,  $q = 0$ ,  $a = 0$ ,  $b = 1$ ,  $\alpha_1 = \beta_1 = 1$ ,  $\alpha_2 = \beta_2 = 0$ .

- a) Diskretisieren Sie dieses RWP auf einem gleichmäßigen Gitter mit der Gitterweite  $h = \frac{1}{n+1}$  und Randpunkten  $x_0 = 0$  und  $x_{n+1} = 1$  mittels der Differenzenapproximation  $u''(x_i) \approx \frac{1}{h^2}(u(x_{i-1}) - 2u(x_i) + u(x_{i+1}))$  und stellen Sie für die Approximationswerte  $u_i \approx u(x_i)$  das definierende lineare Gleichungssystem  $A_h u_h = f_h$  auf mit einer Matrix  $A_h \in \mathbb{R}^{n \times n}$  und den Vektoren  $u_h = (u_1, \dots, u_n)$ ,  $f_h = (f_1, \dots, f_n) \in \mathbb{R}^n$ ,  $f_i = f(x_i)$ .
- b) Beweisen Sie das diskrete Maximumsprinzip: Ist  $A_h v_h \geq 0$ , dann gilt  $v_h \geq 0$ ; dabei ist ein Vektor  $w_h = (w_1, \dots, w_n)$  größer oder gleich Null, falls alle Komponenten  $w_i$  größer oder gleich Null sind.  
**Hinweis:** Betrachten Sie die Gleichung für  $v_s := \min(v_j)$  und zeigen Sie, dass ohne Einschränkung  $s = 1$  oder  $s = n$  gewählt werden kann.
- c) Zeigen Sie mit Hilfe des diskreten Maximumsprinzips, dass die Matrix  $A_h$  regulär ist.

**Aufgabe 4 (Programmieraufgabe: Randwertproblem)**

(4 Punkte)

Betrachten Sie das RWP aus Aufgabe 3 mit  $f = 1$ , d.h.,  $-u'' = 1$ ,  $u(0) = u(1) = 0$ . Schreiben Sie ein Programm zur numerischen Berechnung der Lösung dieses RWPs mittels Differenzenapproximationen. Dazu sollte das entsprechende lineare Gleichungssystem  $A_h u_h = f_h$  aufgestellt und gelöst werden. Wählen Sie hierfür  $n = 1000$  innere Gitterpunkte und plotten Sie die Approximation zusammen mit der exakten Lösung  $u(x) = \frac{1}{2}(x(1-x))$  in ein Schaubild.