

D. SAUPE

### Topologische Perturbationen zum Wechsel der Triangulierung in PL-Algorithmen

Stückweise lineare (PL) Methoden kommen zum Einsatz z. B. im numerischen Studium von nichtlinearen Eigenwert- und Verzweigungsproblemen. Die stetige Abbildung  $F: \mathbb{R}^{n+1} \rightarrow \mathbb{R}^n$ , deren Nullstellen zu bestimmen sind, wird hierbei durch  $F_T: \mathbb{R}^{n+1} \rightarrow \mathbb{R}^n$  ersetzt.  $F_T$  ist die zu  $F$  und einer Triangulierung  $T$  des  $\mathbb{R}^{n+1}$  gehörige PL-Abbildung:  $F_T$  stimmt mit  $F$  auf den Ecken von  $T$  überein und ist linear in den Simplexen von  $T$ . Mit Hilfe eines Pivotverfahrens werden Ketten sogenannter vollständig bewerteter  $n$ -Simplexe berechnet. Diese enthalten Nullstellen von  $F_T$  als Approximationen der Nullstellen von  $F$  (siehe [3]). In [4] ist ausgeführt, wie man mit einem Prädiktor/Korrektor-Verfahren diese Ketten bestimmt ohne sie selbst vollständig zu berechnen. In den PL-Verfahren ist es erstrebenswert, mit Triangulierungen verschiedener Maschenweite arbeiten zu können. Eine feinere Maschenweite ist angebracht, um z. B. einen Verzweigungs- oder Umkehrpunkt in  $F^{-1}(0)$  genauer aufzulösen, während eine gröbere Maschenweite zwar die Güte der Approximation vermindert, dafür aber den Algorithmus „schneller“ macht. Der in [4] dargestellte Korrektorschritt kann leicht zu dem Zweck der Änderung der Triangulierung benutzt werden.

Seien  $T$  und  $T_0$  Triangulierungen des  $\mathbb{R}^{n+1}$  und sei  $\sigma_0 \in T_0$  eine bezüglich  $F$  vollständig bewertete  $n$ -Seite des  $(n+1)$ -Simplexes  $\tau_0 \in T_0$ . Gesucht ist also ein vollständig bewertetes Simplex in  $T$  und in der Nähe von  $\sigma_0$ . Es gibt ein  $x_0 \in \sigma_0$  mit  $F_{T_0}(x_0) = 0$ , und wir wählen  $t \in \mathbb{R}^{n+1} \setminus \{0\}$  aus dem Kern der auf  $\tau_0$  eingeschränkten Abbildung  $F_{T_0}$ . Sei  $H$  die senkrecht zu  $t$  liegende Hyperebene durch  $x_0$ , d. h.  $H = \gamma^{-1}(0)$  mit  $\gamma(x) = (x - x_0)t$ . Sei weiterhin für kleine  $\varepsilon > 0$

$$I_\varepsilon^\pm = \{x \in \mathbb{R}^{n+1}; \pm \gamma(x) \geq \varepsilon\},$$

$$G_\varepsilon: \mathbb{R}^{n+1} \rightarrow \mathbb{R}^n,$$

$$G_\varepsilon(x) = \begin{cases} F(x) & \text{falls } x \in I_\varepsilon^+, \\ -d & \text{falls } x \in I_\varepsilon^-, \\ \gamma(x) + \varepsilon F(x) + \frac{\gamma(x) - \varepsilon}{2\varepsilon} d & \text{sonst.} \end{cases}$$

Damit ist eine *topologische Perturbation* im Sinne von [2] erklärt. Aus diesen Definitionen ergibt sich der folgende Hilfssatz.

Hilfssatz: Sei  $x \in \mathbb{R}^{n+1}$  und  $G_\epsilon(x) = 0$ . Dann ist entweder  $x \in F_\epsilon^r$  und  $F(x) = 0$ , oder es ist  $|\gamma(x)| \leq \epsilon$  und  $F(x) = rd$  für ein  $r \geq 0$ .

Wählen wir  $d = F(x_0)$ , so ist  $G_\epsilon(x_0) = 0$  mit  $r = 1$ . Wir können erwarten, daß  $x_0$  auf einem Kontinuum von Nullstellen von  $G_\epsilon$  liegt, welches den Streifen  $|\gamma(x)| \leq \epsilon$  in der Nähe von  $x_0$  mit einer Nullstelle von  $F$  (mit  $r = 0$ ) verläßt. Im regulären Fall, d. h. wenn  $F$  stetig differenzierbar in der Nähe von  $x_0$  ist und dort die Ableitung maximalen Rang hat, und wenn  $d$  klein ist, folgt dies aus dem Satz über implizite Funktionen.

Zu  $G_\epsilon$  definieren wir eine PL Approximation  $G_T$  mittels

$$G_T(v) = \begin{cases} F(v) & \text{falls } \gamma(v) > 0 \\ -d & \text{sonst} \end{cases}; \quad v \text{ Ecke von } T.$$

Die Ketten der bezüglich  $G_T$  vollständig bewerteten Simplexe approximieren die Nullstellen von  $G_\epsilon$ , und es ist eine solche bei  $x_0$  zu finden und in der geeigneten Richtung zu verfolgen, bis ein vollständig bewertetes Simplex in  $F_\epsilon$  gefunden ist. Durch eine geringfügige und unwesentliche Änderung von  $\gamma$  und  $d$  läßt es sich erreichen, daß diese Kette durch ein  $(n + 1)$ -Simplex  $\tau \in T$  mit  $x_0 \in \tau$  geht.

Hilfssatz: Sei  $\gamma(x) \geq 0$  für alle  $x \in \tau$  und  $H \cap \tau = \{v_i\}$ . Bezeichne  $\sigma^i$  die  $v_j$  gegenüberliegende  $n$ -Seite von  $\tau$ , und sei  $d$  im Inneren von  $G_T(\sigma^i)$ . Dann hat  $\tau$  genau zwei bezüglich  $G_T$  vollständig bewertete  $n$ -Seiten.

Der Beweis ergibt sich daraus, daß  $O$  im Inneren von  $G_T(\tau)$  ist und daß  $G_T(\tau) = G_T(\partial\tau)$  gilt. Die erste Voraussetzung kann man i. a. mit einer Addition einer kleinen Konstanten zum Funktional  $\gamma$  erfüllen. Die zweite Voraussetzung ist oft schon von selbst erfüllt, ansonsten genügt eine nur kleine Änderung von  $d$ .

Somit ist der Start für eine Kette vollständig bewerteter Simplexe bei  $x_0$  gefunden, und es bleibt die Richtung, in der die Kette durch  $\tau$  zu verfolgen ist, zu bestimmen. Diese ergibt sich aus den Orientierungen  $or(\sigma, \tau)$  der vollständig bewerteten Simplexe  $\sigma \subset \tau$ . (Zu Orientierungen siehe [1, 3].) Hierzu sei o. E. d. A. noch vorausgesetzt, daß  $or(\sigma_0, \tau_0) = +1$  und daß  $\tau_0 \cap \{x + rt; x \in \sigma_0 \text{ und } r \geq 0\} \neq \emptyset$ . Wenn  $\sigma_1$  und  $\sigma_2$  die vollständig bewerteten  $n$ -Seiten von  $\tau$  bezeichnen und  $or(\sigma_1, \tau) = +1$ ,  $or(\sigma_2, \tau) = -1$  gilt, dann ist die Kette der vollständig bewerteten Simplexe  $\sigma_1, \sigma_2, \dots, \sigma_k$  zu berechnen. Damit ist sichergestellt, daß die Kette in  $T_0$  durch  $\tau_0$  und in Richtung von  $t$  denselben Orientierungssinn hat wie die Kette in  $T$  durch  $\tau$ . Dies ist notwendig, da schließlich beide Ketten dieselben Nullstellen von  $F$  approximieren sollen. Das in  $T$  gesuchte, bezüglich  $F$  vollständig bewertete Simplex ist gegeben durch das erste  $\sigma_k$  obiger Kette mit  $\sigma_k \cap H = \emptyset$ . Das folgende Bild veranschaulicht das hier beschriebene Verfahren.

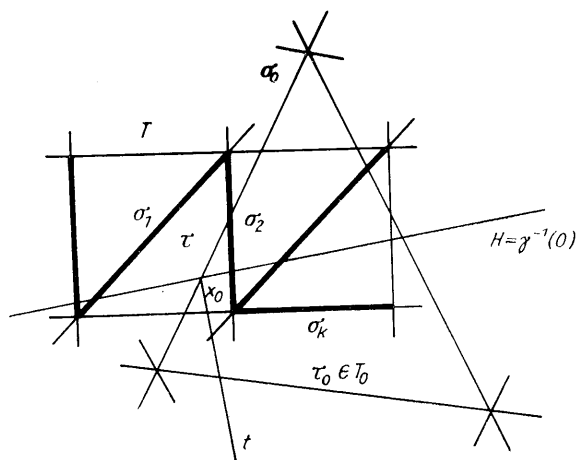


Bild 1

Es sei noch erwähnt, daß man sich mit Hilfe anderer PL-Verfahren einen Algorithmus für denselben Zweck konstruieren kann (siehe z. B. [2]). Die hier beschriebene Methode ist in Zusammenhang mit dem Prädiktor/Korrektor-Verfahren aus [4] interessant, da sie eine mit nur geringem Aufwand zu programmierende Ergänzung ist.

### Literatur

- 1 EAVES, B. C., A short course in solving equations with PL-homotopies, SIAM-AMS Proceedings 9 (1976), 73–143.
- 2 JÜRGENS, H.; PEITGEN, H.-O.; SAUPE, D., Topological perturbations in the numerical study of nonlinear eigenvalue and bifurcation problems. In: ROBINSON, S. M. (Ed.), Analysis and Computation of Fixed Points, New York: Academic Press 1980, S. 139–181.
- 3 PEITGEN, H.-O.; PRÜFER, M., The Leray-Schauder continuation method is a constructive element in the numerical study of nonlinear eigenvalue and bifurcation problems. In: PEITGEN, H.-O.; WALTHER, H. O. (Ed.), Functional Differential Equations and Approximation of Fixed Points, Berlin-Heidelberg-New York, Springer-Verlag, Lecture Notes 1979, S. 326–409.
- 4 SAUPE, D., On accelerating PL continuation algorithms by predictor corrector methods, erscheint in Math. Program.

Anschrift: DIETMAR SAUPE, Forschungsschwerpunkt Dynamische Systeme, Fachbereich Mathematik, Universität Bremen, D-2800 Bremen 33, BRD