

משפט 4

סדרה של פונקציות גזירות  $f_n$  כשידוע שהנגזרת הראשונה רציפה, ושהנגזרת של הסדרה רציפה במידה שווה ל  $g$ . אם הסדרה מתכנסת רק בנקודה אחת או  $f_n$  מתכנסת במ"ש ו  $f' = g$ .

$$f_n \in C^1[a, b]$$

$$f_n' \rightrightarrows g$$

$$\exists \lim f_n(c)$$

$$f_n \rightrightarrows f \quad f \in C^1 \quad f' = g$$

דוגמא

$$f_n(x) = (1)^n \quad x \in [a, b]$$

$$f_n' = 0$$

הוכחה

$$f_n(x) = f_n(c) + \int_c^x f_n' \quad x \in [a, b]$$

$$f(c) = \lim f_n(c)$$

$$f(x) = f(c) + \int_c^x g$$

$g$  רציפה ולכן:  $f \in C^{-1}$  ו  $f' = g$

$$f_n(x) - f(x) = f_n(c) + \int_c^x f_n' - f(c) - \int_c^x f'$$

$$\max_{x \in [a, b]} |f_n(x) - f(x)| \leq |f_n(c) - f(c)| + \max_{x \in [a, b]} \left| \int_c^x (f_n' - f') \right| \leq \max_{x \in [a, b]} \int_c^x |f_n' - f'| \leq \int_a^b |f_n' - g| \rightarrow_{n \rightarrow \infty} 0$$

דוגמא

קיימת פונקציה  $f$  רציפה ב  $\mathbb{R}$  אבל לא גזירה באף נקודה:

$$f(x) = \sum_{k=0}^{\infty} a^k \cos(b^k \pi x) \quad 0 < a < 1, b > 1, ab > 1$$

$$u_0(x) = \begin{cases} x, & 0 \leq x \leq \frac{1}{2} \\ 1-x, & \frac{1}{2} \leq x \leq 1 \end{cases}$$

נגדיר:

$$u_0(x+1) = x \quad u_k(x) = \frac{u_0(4^k x)}{4^k} \quad u_k(x+4^{-k}) = y_k(x) \quad f(x) = \sum_{k=0}^{\infty} u_k(x)$$

פונקציה  $f(x)$  רציפה בכל קו ממשי (לפי קריטריון קושי סדרת הסכומים החלקיים מתכנסת במ"ש).  
נבנה סדרה  $x_n \rightarrow x_0$  כך שהגבול לא קיים:

$$\begin{aligned} & \frac{f(x_n) - f(x_0)}{x_n - x_0} \\ & S_n = [2 * 4^n x_0] \\ & S_n \leq 2 * 4^n x_0 \leq S_n + 1 \\ & \frac{S_n}{2 * 4^n} \leq x_0 < \frac{S_n + 1}{2 * 4^n} \\ & \Delta_n := \left[ \frac{S_n}{2 * 4^n}, \frac{S_n + 1}{2 * 4^n} \right] \in x_0 \\ & \dots \supset \Delta_{n-1} \supset \Delta_n \supset \Delta_{n+1} \supset \dots \\ & \cap \Delta_n = \{x_0\} \\ & |x_n - x_0| = \frac{1}{2} |\Delta_n| = \frac{1}{4^{n+1}} \\ & \frac{f(x_n) - f(x_0)}{x_n - x_0} = \sum_{k=0}^{\infty} \frac{u_k(x_n) - u_k(x_0)}{x_n - x_0} \\ & u_k(x_n) = u_k(x_0) \leftarrow k \geq n + 1 \\ & \frac{f(x_n) - f(x_0)}{x_n - x_0} = \sum_{k=0}^n \frac{u_k(x_n) - u_k(x_0)}{x_n - x_0} \\ & x_n, x_0 \in \Delta_n \subset \Delta_k \quad k \leq n \\ & \frac{u_k(x_n) - u_k(x_0)}{x_n - x_0} = \pm 1 \\ & \sum_{k=0}^n \frac{u_k(x_n) - u_k(x_0)}{x_n - x_0} = \sum_{k=0}^n \pm 1 = \begin{cases} \text{even,} & n \text{ odd} \\ \text{odd,} & n \text{ even} \end{cases} \end{aligned}$$

לכן גבול לא קיים.

**משפט Weierstrass**

**אפשר לקרב כל פונקציה רציפה בקטע ע"י פולינומים:**

$$\forall f \in C[a, b]. \forall \epsilon > 0. \exists P \in F[x]. \max_{[a, b]} |f - P| < \epsilon$$

$$\forall f \in C[a, b] \Leftrightarrow \exists \{P_n\}, \quad P_n \rightrightarrows f$$

הערה: מספיק לקטע  $t \in [0, 1]$ . נגדיר:  $F(t) = f(a + t(b - a)) \in C[a, b]$ . לפי מקרה פרטי:

$$\max_{[a, b]} |F - P| = \max_{[0, 1]} |F - Q| < \epsilon \quad \text{נגדיר } P(x) = Q\left(\frac{x-a}{b-a}\right), x \in [a, b]. \quad \max_{[0, 1]} |F - Q| < \epsilon$$

הוכחה:  $f \in C[0, 1]$ . נגדיר  $B_n(x, f) = \sum_{k=0}^n \binom{n}{k} f\left(\frac{k}{n}\right) x^k (1-x)^{n-k}$ . צריך להראות ש  $B_n(x, f) \rightrightarrows f$ .

נניח שהנוסחאות הבאות נכונות:

$$\sum_{k=0}^n \binom{n}{k} x^k (1-x)^{n-k} = 1$$

$$\sum_{k=0}^n \binom{n}{k} \left(\frac{k}{n} - x\right)^2 x^k (1-x)^{n-k} = \frac{x(1-x)}{n} \leq \frac{1}{4}$$

אז נפרק את הסכום לשני סכומים:

$$f(x) - B_n(x)$$

נבחר  $\delta > 0$  כך ש  $|x - \frac{k}{n}| < \delta \Rightarrow |f(x) - f\left(\frac{k}{n}\right)| < \epsilon$

$$\left| \sum_{\left|\frac{k}{n} - x\right| < \delta} \binom{n}{k} \epsilon x^k (1-x)^{n-k} \right| \leq \epsilon \sum_{k=0}^n \binom{n}{k} x^k (1-x)^{n-k} = \epsilon$$

$$M = \max_{[0, 1]} |f|$$

$$\left| \sum_{\left|\frac{k}{n} - x\right| > \delta} \binom{n}{k} x^k (1-x)^{n-k} \frac{\left(\frac{k}{n} - x\right)^2}{\delta^2} \right| \leq 2M \sum_{k=0}^n \binom{n}{k} x^k (1-x)^{n-k} \frac{\left(\frac{k}{n} - x\right)^2}{\delta^2}$$

$$\leq \frac{2M}{\delta^2} \sum_{k=0}^n \binom{n}{k} \left(\frac{k}{n} - x\right)^2 x^k (1-x)^{n-k} \leq \frac{2M}{\delta^2} \frac{1}{4n} = \frac{M}{2n\delta^2} < \epsilon$$

$$n > \frac{M}{2\epsilon\delta^2}$$

## טורים מפונקציות

$$\star \sum_{n=-\infty}^{\infty} f_n(x) \quad \sum_{n=0}^{\infty} f_n(x)$$

### הגדרה

טור  $\star$  מתכנס במידה שווה אם סדרה  $S_N$  מתכנסת במידה שווה:

$$S_N(x) = \sum_{n=0}^N f_n(x)$$

אם  $f_n \in C[a, b]$  ו  $\star$  מתכנס במ"ש בקטע  $[a, b]$  אז  $f \in C[a, b]$  ו  $f = \sum_{n=0}^{\infty} f_n$ .

$$(!) \int_a^b f = \sum_a^b \int_a^b f_n$$

בדיקה של (!):

$$\int_A^B S_N \rightarrow \int_a^B f \Leftrightarrow S_N \Rightarrow f$$

$$\int_a^B f = \sum_{n=0}^N \int_a^b f_n \Rightarrow \int_a^b f = \sum_{n=0}^{\infty} \int_a^b f_n$$

משפט Dini אומר:  $f_n \in C[a, b], f_n \geq 0, f = \sum_{n=0}^{\infty} f_n \in C[a, b]$  אז התכנסות במידה שווה,  $\uparrow S_N(x)$ .

### משפט Weierstrass M-test

נניח  $f_n: E \rightarrow \mathbb{R}$ , ונניח  $\sup_E |f_n| \leq M_n$  ו  $\sum_n M_n < \infty$  אז טור  $\sum_{n=0}^{\infty} f_n$  מתכנס במ"ש ב  $E$  (בהחלט).

הוכחה:

$$S_N(x) = \sum_{n=0}^N f_n(x)$$

צריך לבדוק את תנאי קושי:

$$\forall \epsilon. \exists N. \forall n, m \geq N. \sup_E |S_n - S_m| < \epsilon$$

$$\sup_E |S_n - S_m| = \sup_E \left| \sum_{k=n+1}^m f_k \right| \leq \sum_{k=n+1}^m \sup_E |f_k| \leq \sum_{n+1}^m M_k < \epsilon$$

## שיעור 08

חד"א 2

[Comments]

גיא רוזנדורן, 29/05/2008 10:09

---

## **תוכן עניינים**

4.....טורים מפונקציות.

## תקציר משפטים, נוסחאות והדגשים

סדרה של פונקציות גזירות  $f_n$  כשידוע שהנגזרת הראשונה רציפה, ושהנגזרת של הסדרה רציפה במידה שווה ל  $g$ . אם הסדרה מתכנסת רק בנקודה אחת אז  $f_n$  מתכנסת במ"ש ו  $f' = g$ .

אפשר לקרב כל פונקציה רציפה בקטע ע"י פולינומים:

$$\forall f \in C[a,b]. \forall \epsilon > 0. \exists P \in Fx. \max_{a,b} |f - P| < \epsilon$$

טור \* מתכנס במידה שווה אם סדרה  $SN$  מתכנסת במידה שווה:

$$SNx = n = 0Nfn(x)$$