

יהיו  $a, b \in \mathbb{R}, a < b$ ,  $f, g : [a, b] \rightarrow \mathbb{R}$  הרציפות ב- $[a, b]$  וגזירות ב- $(a, b)$ .

**משפט רול** אם הפונקציה  $f$  מקיימת:

1.  $f$  רציפה ב- $[a, b]$

2.  $f$  גזירה ב- $(a, b)$

3.  $f(a) = f(b)$

אזי קיימת  $c \in (a, b)$ , לפחות אחת (לדוגמה פונקציה קבועה), שעבורה  $f'(c) = 0$ .

**הוכחה** מהמשפט השני של ויירשטראס, קיימים מינימום ומקסימום ב- $[a, b]$ , לכן המינימום או המקסימום יהיו נקודות פנימיות של הקטע וממשפט פרמה הנגזרת שלו 0

**משפט לגראנז' (הערך הממוצע)** בהינתן התנאים, קיימת נקודה (אחת לפחות)  $c \in (a, b)$ , שעבורה  $f'(c) = \frac{f(b)-f(a)}{b-a}$

1. **הוכחה** נגדיר  $l : \mathbb{R} \rightarrow \mathbb{R}$  הישר העובר דרך  $(a, f(a))$ ,  $(b, f(b))$ .  $l(x) = \frac{f(b)-f(a)}{b-a}(x-a) + f(a)$ .
2. נגדיר  $h : [a, b] \rightarrow \mathbb{R}$  המקיימת  $h(x) = f(x) - l(x) \forall x \in [a, b]$ .  $h(a) = f(a) - l(a) = 0 = f(a) - l(b) = h(b) \Leftarrow$
3. נשים לב -  $h'(x) = f'(x) - l'(x) = f'(x) - \frac{f(b)-f(a)}{b-a}$
4. נפעיל את משפט רול ונקבל  $c \in (a, b)$  שעבורו  $h'(c) = 0 \Leftrightarrow f'(c) - \frac{f(b)-f(a)}{b-a} = 0$  כנדרש.

**הערות** 1. משפט רול הוא מקרה פרטי של לגראנז'.

2. את משפט לגראנז' הוכחנו בעזרת משפט רול ולכן אי אפשר להוכיח את רול ע"ל לגראנז'.

**מונוטוניות ע"פ סימן הנגזרת כאן אין צורך ברציפות, אלא רק גזירות.** נחלק למקרים:

1.  $f$  קבועה ב- $(a, b) \Leftrightarrow f'(x) = 0 \forall x \in (a, b)$
  2.  $f$  מונוטונית עולה (יורדת) ב- $(a, b) \Leftrightarrow f'(x) \geq 0$  ( $f'(x) \leq 0$ )  $\forall x \in (a, b)$
  3.  $f'(x) > 0$  ( $f'(x) < 0$ )  $\Leftrightarrow f$  מונוטונית עולה (יורדת) **ממש**
- הערה חשובה** בסעיף 3 זה לא אמ"ם!!!! ד"נ  $f(x) = x^3$

**רציפות הנגזרת**<sup>1</sup> אם  $f$  רציפה ב- $[a, b]$  (!!!!), וקיים הגבול במובן הצר  $L \in \mathbb{R}$   $f'_+(a) = \lim_{x \rightarrow a^+} \frac{f(x)-f(a)}{x-a} = f'_+(a)$ , אזי  $f'$  רציפה מימין

**הערה** באותה מידה תקף על פונקציה הגזירה בסביבה מנוקבת של  $a$  וגזירה בסביבה מלאה שלו, או על פונקציה הרציפה ב- $[b, a]$  **מסקנה** אם  $f$  גזירה ב- $(a, b)$ , ל- $f'$  תהיינה רק נקודות אי רציפות מסוג שני (אחד מהגבולות החד צדדיים אינו קיים במובן הצר)

**משפט קושי** בהינתן התנאים, קיימת נקודה (אחת לפחות)  $c \in (a, b)$ , שעבורה מתקיים:

1.  $f'(c)(g(b) - g(a)) = g'(c)(f(b) - f(a))$

2. אם בנוסף  $g'(x) \neq 0 \forall x \in (a, b)$ , נוכל לכתוב את 1 בצורה:  $\frac{f'(c)}{g'(c)} = \frac{f(b)-f(a)}{g(b)-g(a)}$

**הוכחה:** 1. נגדיר  $h : [a, b] \rightarrow \mathbb{R}$  המקיימת  $h(x) = f(x)(g(b) - g(a)) - g(x)(f(b) - f(a))$  רציפה מאריתמטיקה של רציפות כסכום פונקציות רציפות

2.  $\forall x \in [a, b] h'(x) = f'(x)(g(b) - g(a)) - g'(x)(f(b) - f(a))$

3. **מתקיים**  $h(b) = h(a)$

4.  $h'(c) = 0 = f'(c)(g(b) - g(a)) - g'(c)(f(b) - f(a))$  נפעיל ונקבל שקיים (לפחות אחד)  $c \in (a, b)$  שעבורו  $h'(c) = 0 = f'(c)(g(b) - g(a)) - g'(c)(f(b) - f(a))$  ומכאן נפתח כנדרש.

**הערה** לגראנז' מקרה פרטי של קושי (2) עבור  $g(x) = x$

**משפט דרבו** תהא  $f$  פונקציה גזירה ב- $(a, b)$ , וגזירה חד-כיוונית בקצוות, ויהא  $\lambda \in (\min\{f'(a), f'(b)\}, \max\{f'(a), f'(b)\})$ . אזי קיימת נקודה (אחת לפחות)  $c \in (a, b)$ , שעבורה מתקיים  $f'(c) = \lambda$ .

**הוכחה:** נניח בה"כ  $f'(a) < f'(b)$

1. נגדיר  $h : [a, b] \rightarrow \mathbb{R}$  המקיימת  $h(x) = f'(x) - \lambda x$  רציפה מאריתמטיקה של רציפות כסכום פונקציות רציפות<sup>1</sup>

2. מהמשפט השני של ויירשטראס נקבל שקיימת נקודה (אחת לפחות)  $c \in [a, b]$  שעבורה  $\forall x \in [a, b] \quad h(c) \leq h(x)$ .

3. נראה ש  $c \notin \{a, b\}$ :

א)  $\Leftarrow$   $h'_+(a) = f'_+(a) - \lambda < 0$  קיימת  $U_a$  סביבה ימנית מנוקבת של  $a$  שבה מתקיים  $\forall x \in U_a \quad \frac{h(x)-h(a)}{x-a} < 0 \Leftrightarrow h(x) < h(a)$

ב)  $\Leftarrow$   $h'_-(b) = f'_-(b) - \lambda > 0$  קיימת  $U_b$  סביבה שמאלית מנוקבת של  $b$  שבה מתקיים  $\forall x \in U_b \quad \frac{h(x)-h(b)}{x-b} < 0 \Leftrightarrow h(x) > h(b)$

4. מכאן נובע ש- $c$  נקודה פנימית, ובנוסף  $c$  נקודת קיצון של  $h$  ב- $[a, b]$  ולכן  $f'(c) = \lambda \Leftrightarrow 0 = h'(c) = f'(c) - \lambda$