



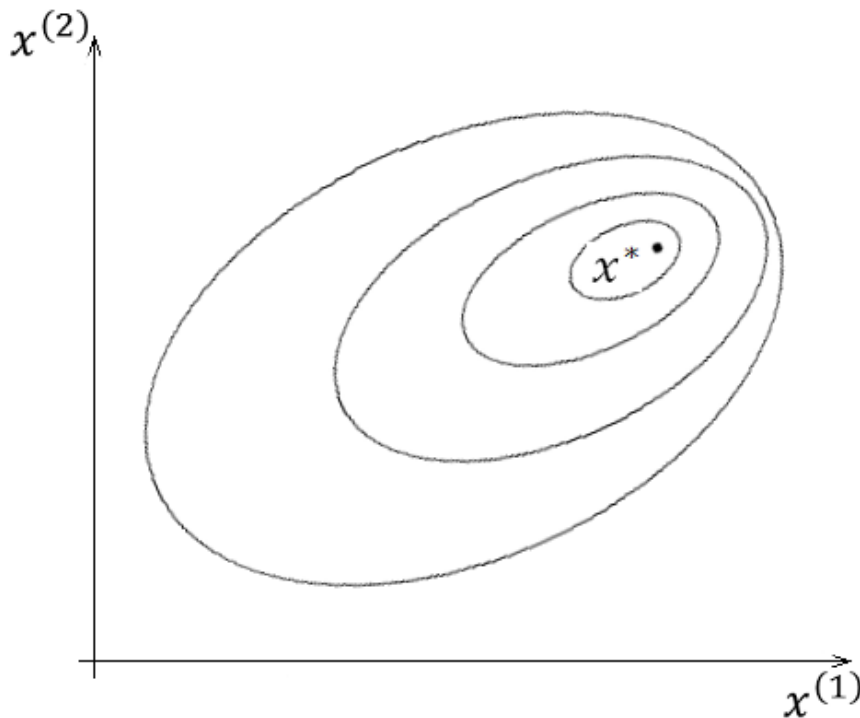
Politechnika Wroclawska

**Numeryczne metody  
optymalizacji  
Optymalizacja w kierunku**

informacje dodatkowe

# Numeryczne metody optymalizacji

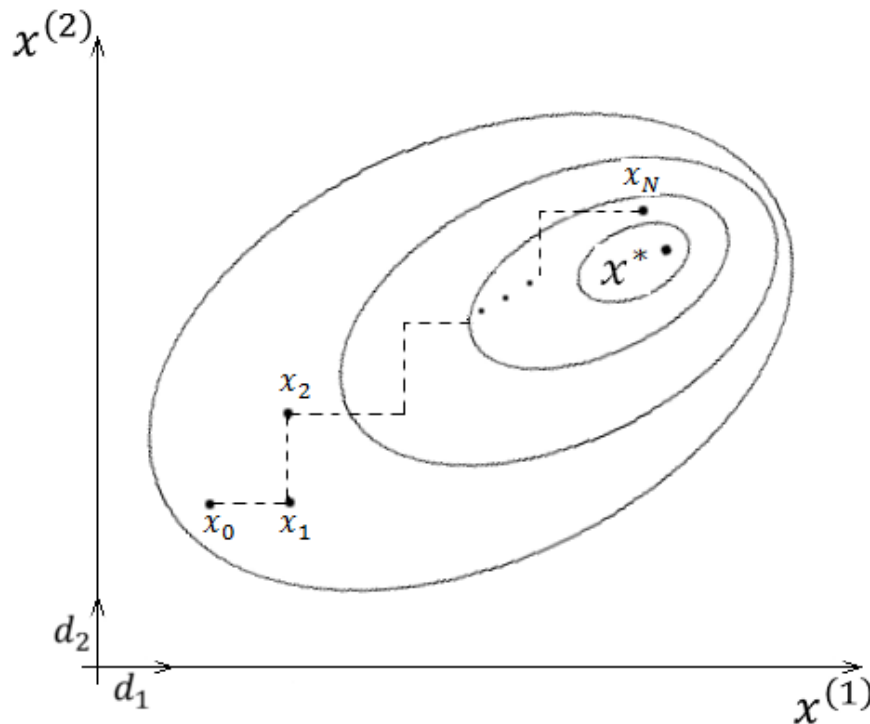
$$x^* \rightarrow F(x^*) = \min_{x \in D_x} F(x)$$



Problemy analityczne:

1. Nieliniowa złożona funkcja celu  $F$  i ograniczeń  $\varphi$  oraz  $\psi$ .
2. Nieróżniczkowalność funkcji  $F$ ,  $\varphi$  oraz  $\psi$ .
3. Nie jest znana postać analityczna funkcji  $F$ ,  $\varphi$  oraz  $\psi$ , można jedynie „zmierzyć” wartość funkcji
4. Duży wymiar wektora zmiennych decyzyjnych.

# Numeryczne metody optymalizacji



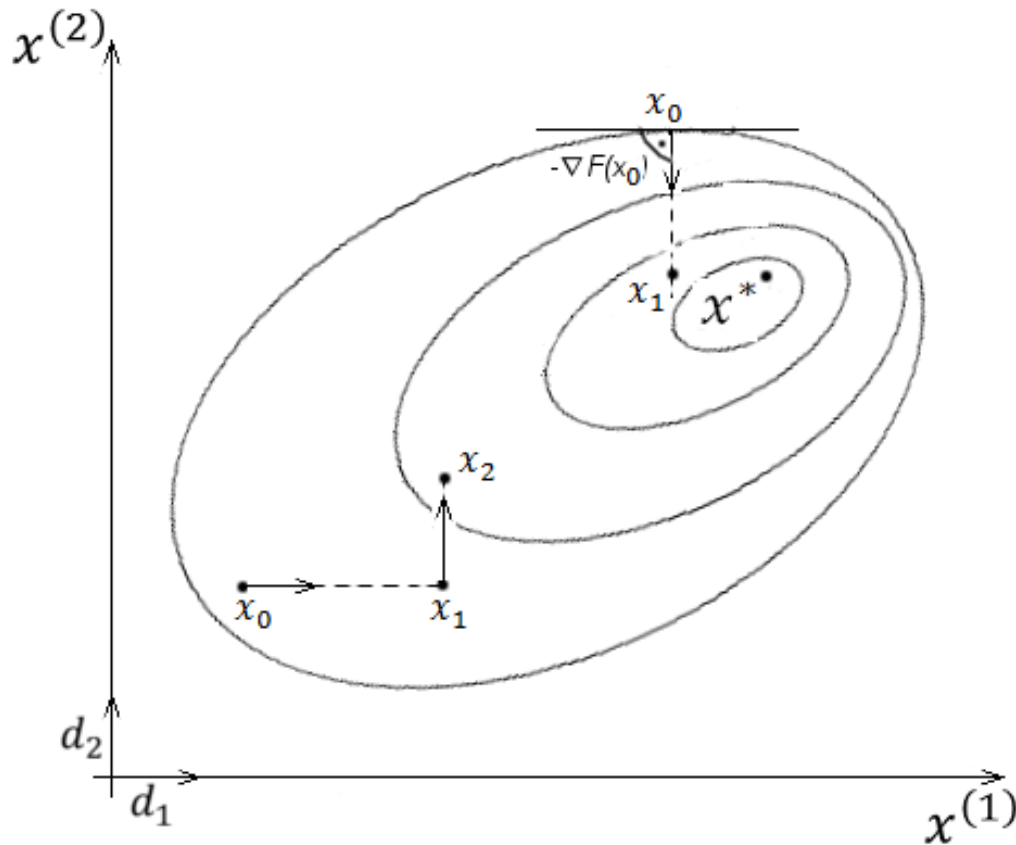
Algorytm

$$x_{n+1} = \Psi(x_n), x_0$$

- Wybór kierunku poszukiwań.
- Optymalizacja w kierunku.
- Warunki zatrzymania procedury.

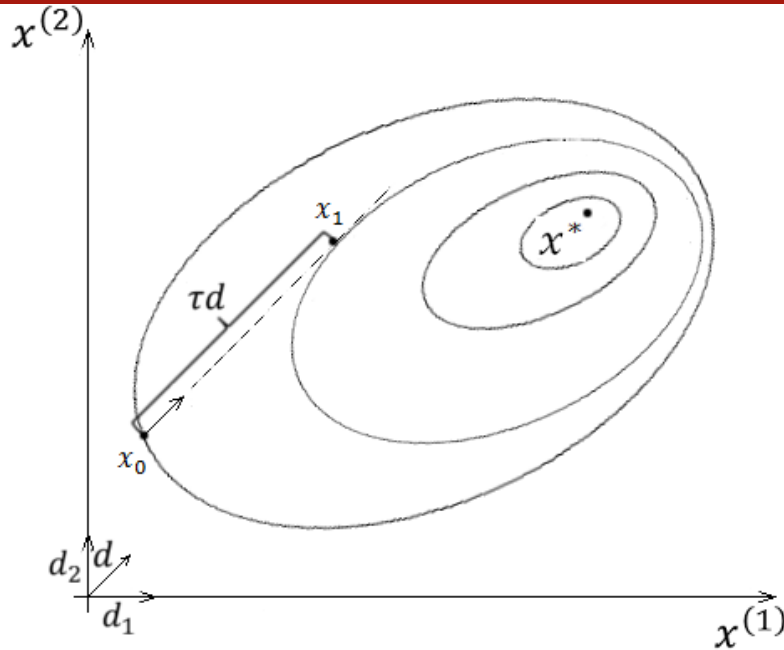
$$x_0, x_1, \dots, x_n, \dots, x_N \approx x^*$$
$$F(x_0) > F(x_1) > \dots > F(x_n) > \dots > F(x_N) \approx F(x^*)$$

# Wybór kierunku poszukiwań



- Kierunki bazowe i ich modyfikacje – metody bezgradientowe.
- Kierunki oparte na gradiencie funkcji – metody gradientowe.

# Optymalizacja w kierunku



$x_0$  - punkt początkowy  
 $x_1$  - punkt końcowy  
 $d$  - kierunek  
 $\tau$  - długość kroku w kierunku

$$\tau^* \rightarrow F(x_0 + \tau^* d) = \min_{\tau} F(x_0 + \tau d)$$

$x_0, d$  – ustalone  $F(x_0 + \tau d) \triangleq f(\tau)$

$f(\tau)$  – funkcja jednej zmiennej (długości kroku  $\tau$ )

$$\tau^* \rightarrow f(\tau^*) = \min_{\tau} f(\tau)$$

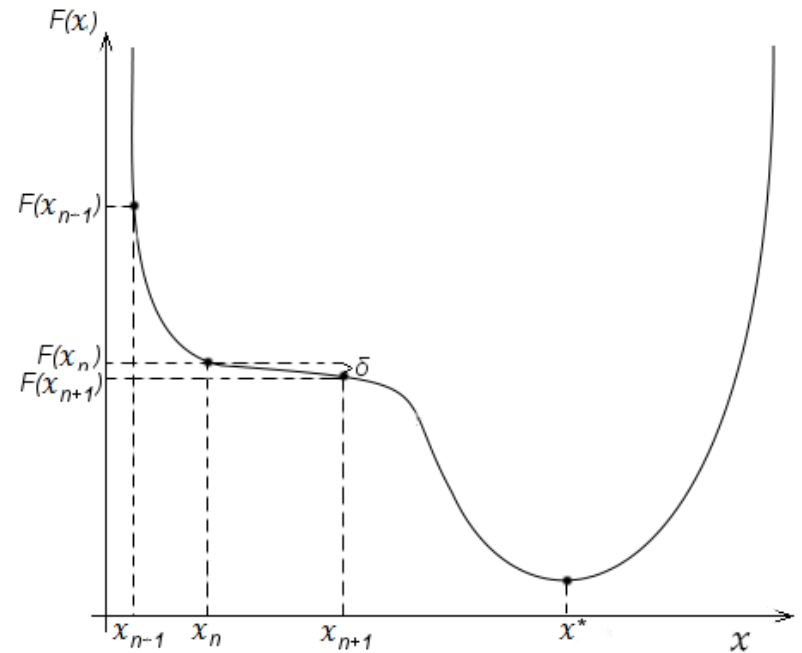
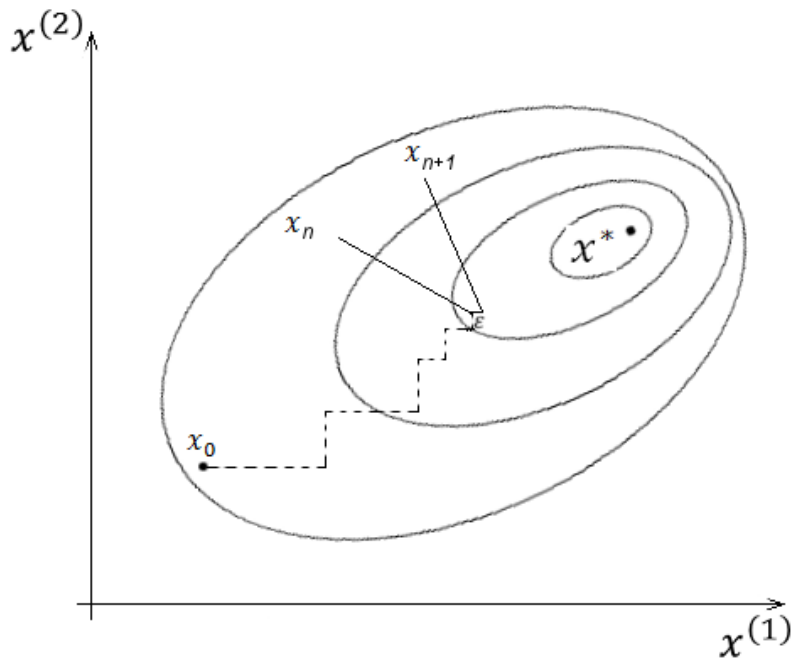
optymalizacja w kierunku  $\equiv$  optymalizacja funkcji jednej zmiennej



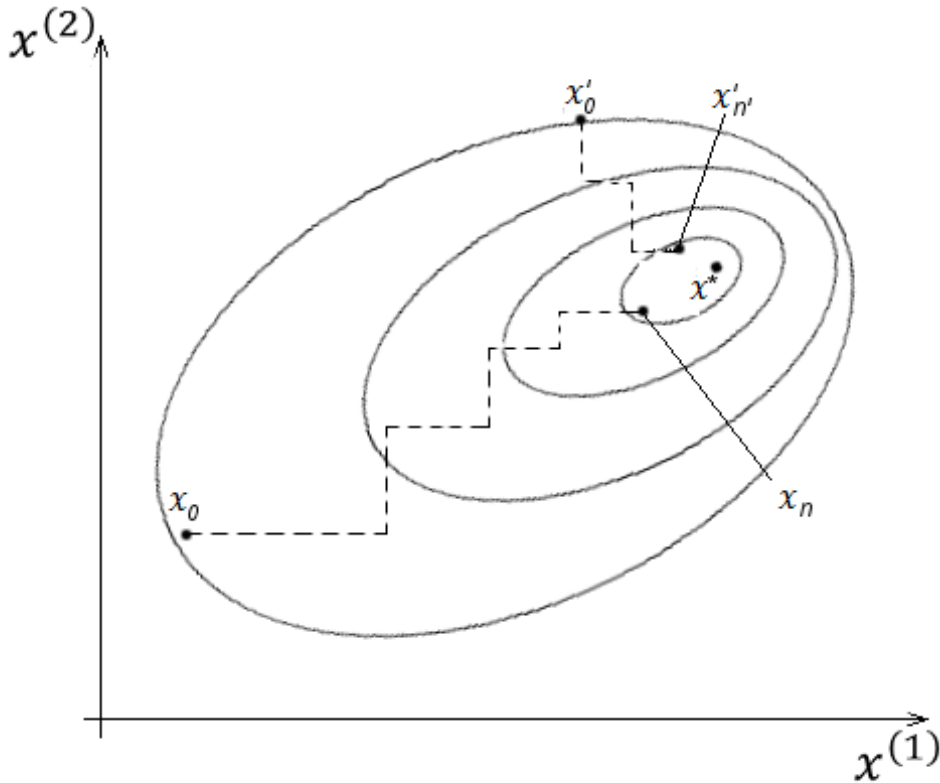
# Warunki zatrzymania procedury

$$\|x_{n+1} - x_n\| < \varepsilon; |F(x_{n+1}) - F(x_n)| < \delta; \frac{|F(x_{n+1}) - F(x_n)|}{\|x_{n+1} - x_n\|} < \varrho$$

Uwaga!



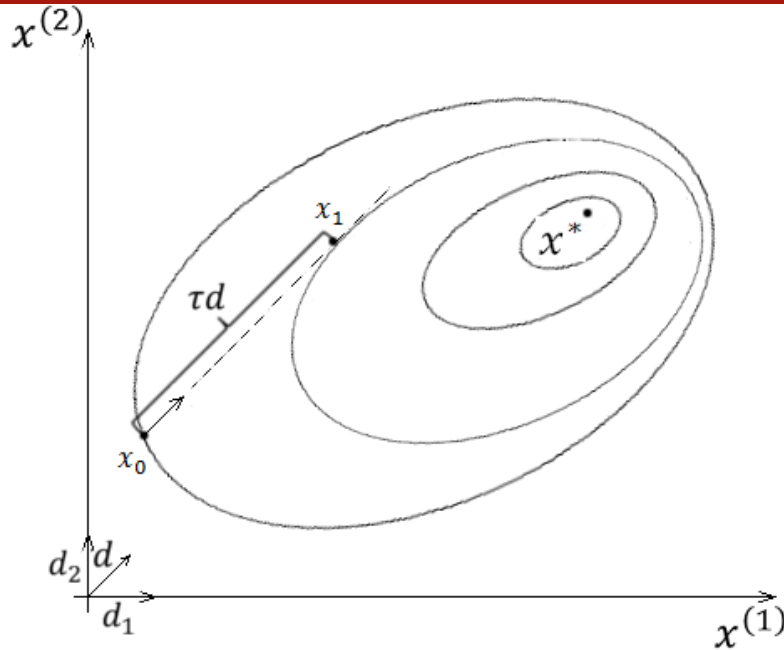
# Dobra rada



$$\|x_n - x'_n\| < \varepsilon$$

$x_0, x'_0$  - różne punkty początkowe  
 $x_n, x'_n$  - odpowiednie punkty końcowe

# Optymalizacja w kierunku



$x_0$  - punkt początkowy  
 $x_1$  - punkt końcowy  
 $d$  - kierunek  
 $\tau$  - długość kroku w kierunku

$$\tau^* \rightarrow F(x_0 + \tau^* d) = \min_{\tau} F(x_0 + \tau d)$$

$$x_0, d - \text{ustalone } F(x_0 + \tau d) \triangleq f(\tau)$$

$f(\tau)$  – funkcja jednej zmiennej (długości kroku  $\tau$ )

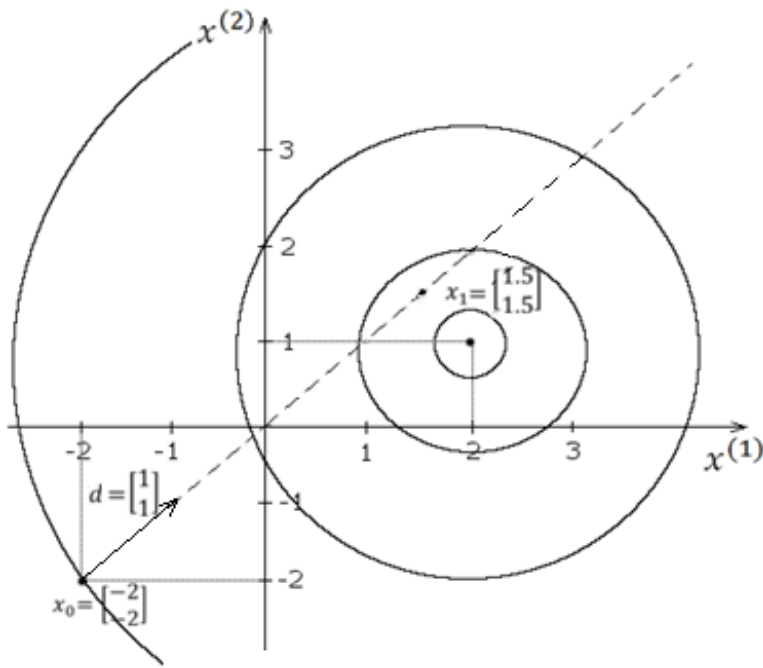
$$\tau^* \rightarrow f(\tau^*) = \min_{\tau} f(\tau)$$

optymalizacja w kierunku  $\equiv$  optymalizacja funkcji jednej zmiennej



# Przykład

$$F(x) = (x^{(1)} - 2)^2 + (x^{(2)} - 1)^2, x_0 = \begin{bmatrix} -2 \\ -2 \end{bmatrix}, d = \begin{bmatrix} 1 \\ 1 \end{bmatrix}$$



$$x_1 = x_0 + \tau d = \begin{bmatrix} -2 \\ -2 \end{bmatrix} + \tau \begin{bmatrix} 1 \\ 1 \end{bmatrix} = \begin{bmatrix} -2 + 1 * \tau \\ -2 + 1 * \tau \end{bmatrix}$$

$$F(x_0 + \tau d) = (-2 + \tau - 2)^2 + (-2 + \tau - 1)^2 = (\tau - 4)^2 + (\tau - 3)^2 = 2\tau^2 - 14\tau + 25 \triangleq f(\tau)$$

$$f'(\tau) = 4\tau - 14 = 0$$

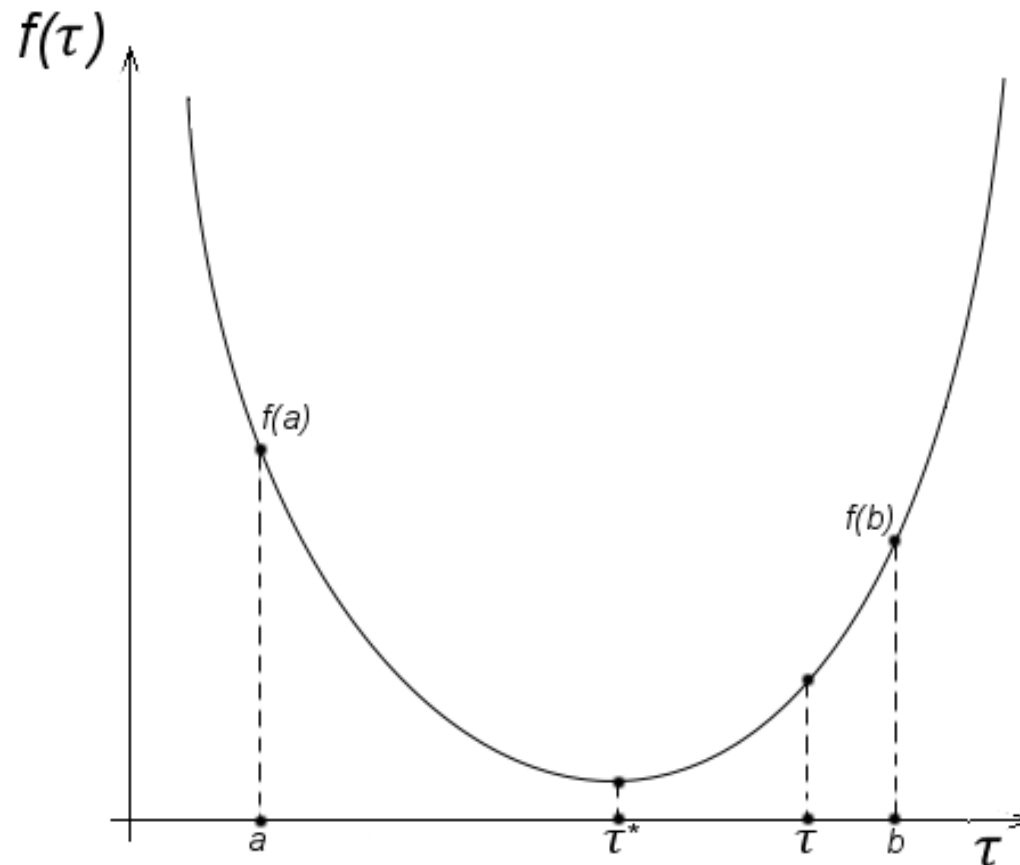
$$\tau^* = 3.5$$

$$x_1 = x_0 + \tau^* d = \begin{bmatrix} -2 \\ -2 \end{bmatrix} + 3.5 * \begin{bmatrix} 1 \\ 1 \end{bmatrix} = \begin{bmatrix} 1.5 \\ 1.5 \end{bmatrix}$$



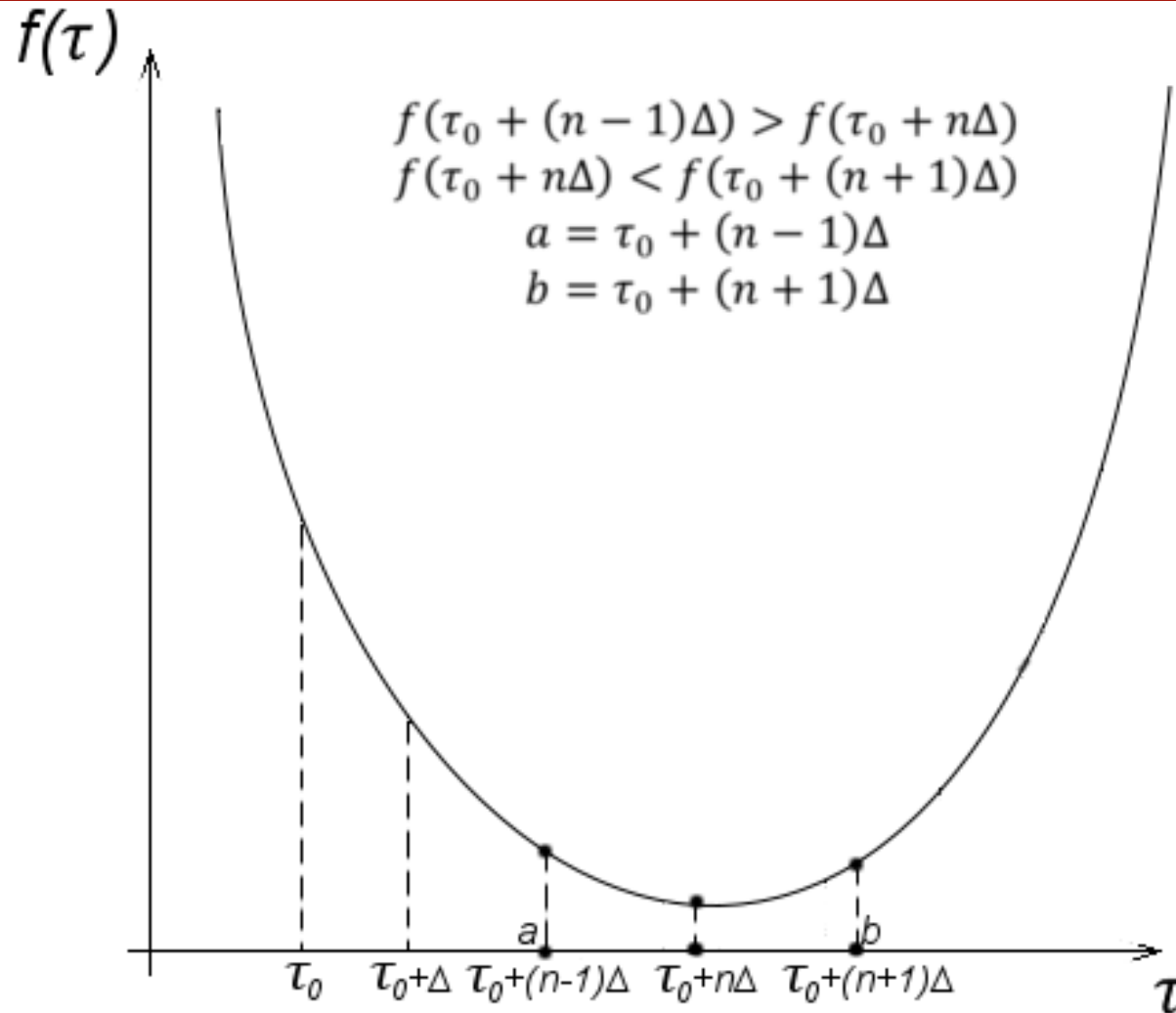
# Metody zawężania odcinka

Założenie:  $\tau^* \in [a, b]$



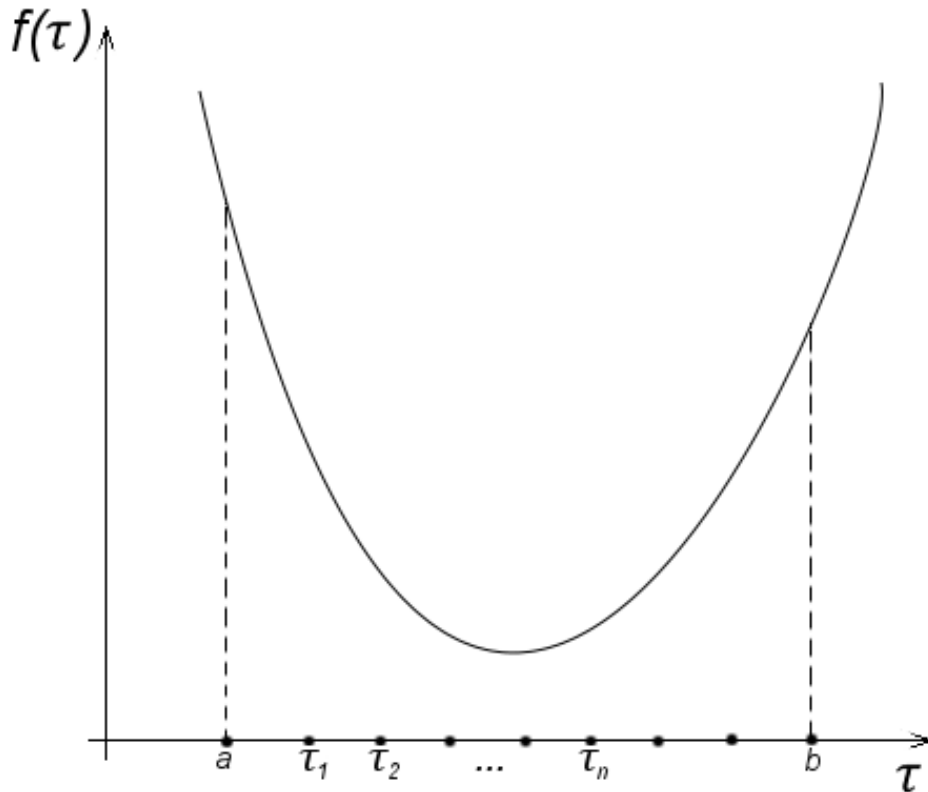


# Spełnienie założenia $\tau \in [a, b]$





# Podział równomierny



$N = \left\lceil \frac{b-a}{\varepsilon} \right\rceil$  - liczba wyliczeń wartości funkcji

$$\tau_0 = a$$

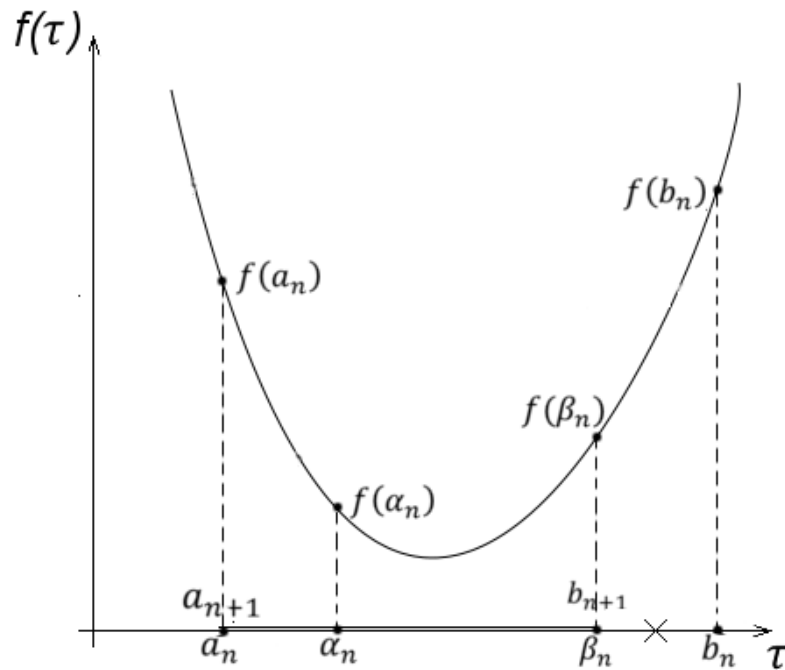
$$\tau_n = \tau_0 + n\varepsilon$$

$$\tau^* \approx \tilde{\tau} \rightarrow f(\tilde{\tau}) = \min_{1 \leq n \leq N} \{f(\tau_n)\}$$



# Zawężanie odcinka

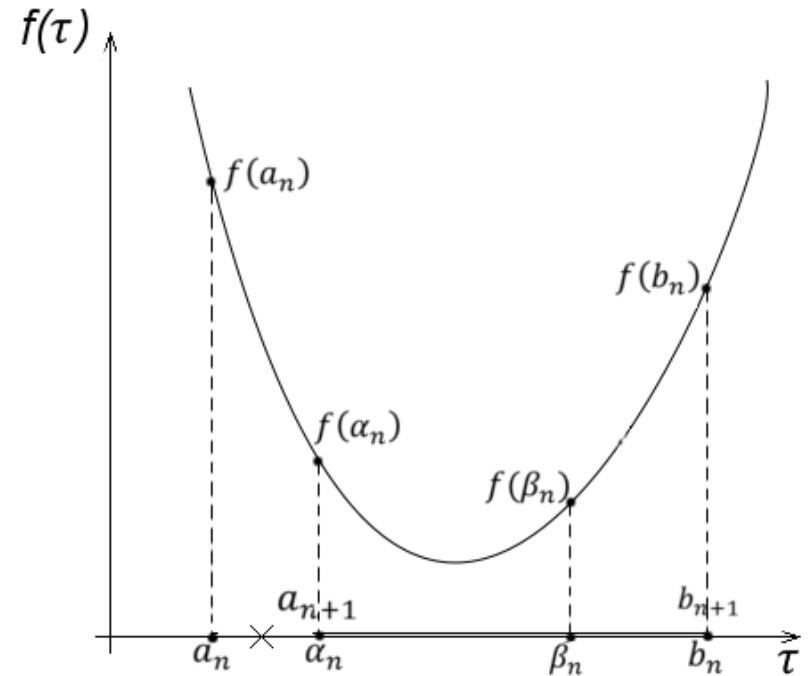
$f(\alpha_n)? f(\beta_n)$



$$f(\alpha_n) \leq f(\beta_n)$$

$$a_{n+1} := \alpha_n$$

$$b_{n+1} := \beta_n$$



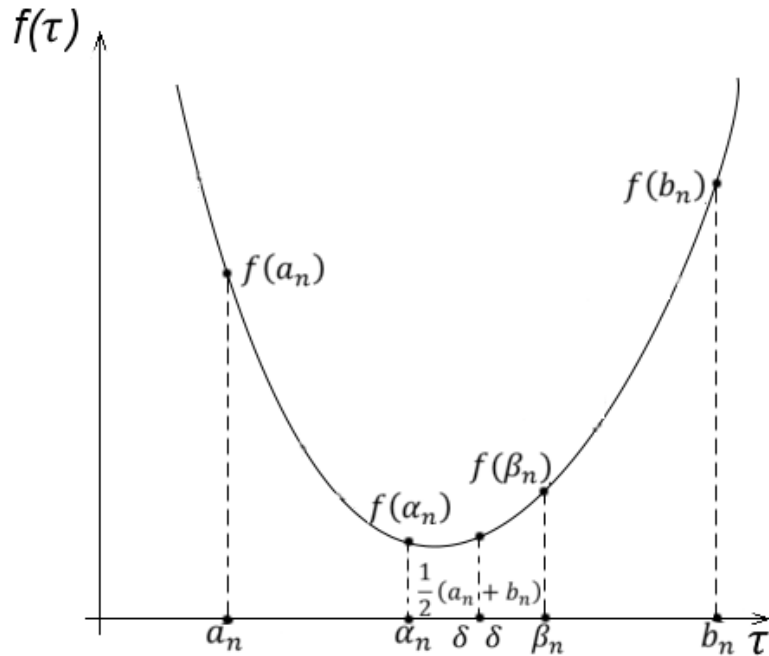
$$f(\alpha_n) > f(\beta_n)$$

$$a_{n+1} := \alpha_n$$

$$b_{n+1} := b_n$$



# Metoda podziału na połowę



$$\alpha_n = \frac{1}{2}(a_n + b_n) - \delta$$

$$\beta_n = \frac{1}{2}(a_n + b_n) + \delta$$

$N = ?$

Dane:  $a_0, b_0, \varepsilon, \delta$

Krok 0:  $n = 0$

Krok 1:  $\alpha_n = \frac{1}{2}(a_n + b_n) - \delta$

$$\beta_n = \frac{1}{2}(a_n + b_n) + \delta$$

Krok 2: Jeśli  $f(\alpha_n) \leq f(\beta_n)$  to  
 $a_{n+1} := a_n, b_{n+1} := \beta_n$ ,  
 w przeciwnym razie

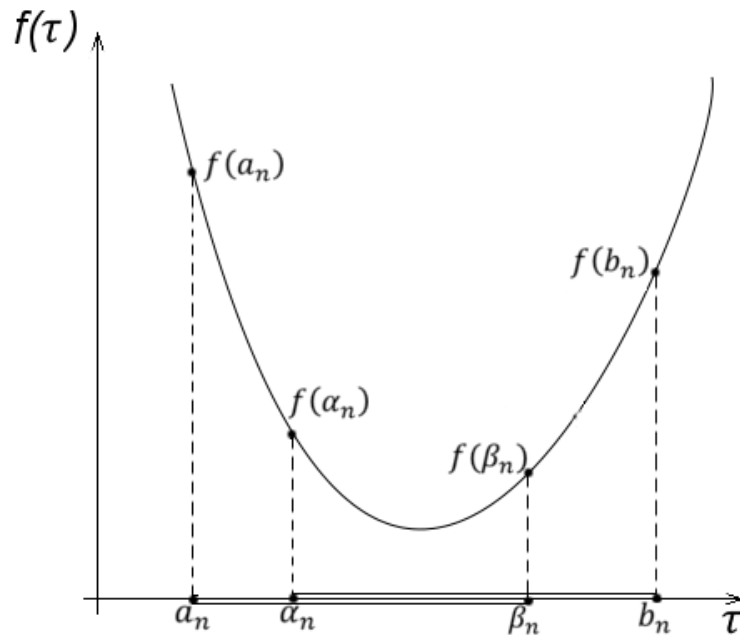
$$a_{n+1} := \alpha_n, b_{n+1} := b_n.$$

Krok 3: Jeśli  $|b_{n+1} - a_{n+1}| \geq \varepsilon$  to  
 $n := n + 1$ , idź do kroku 1,  
 w przeciwnym razie

$$\tilde{\tau} = \frac{1}{2}(a_{n+1} + b_{n+1}) \text{ (STOP)}$$



# Metoda $\gamma$ podziału



$$\frac{b_n - \alpha_n}{b_n - a_n} = \frac{\beta_n - a_n}{b_n - a_n} = \gamma$$

$$\alpha_n = b_n + \gamma(a_n - b_n)$$

$$\beta_n = a_n + \gamma(b_n - a_n)$$

$N = ?$

Dane:  $a_0, b_0, \varepsilon, \gamma$

Krok 0:  $n = 0$

Krok 1:  $\alpha_n = b_n + \gamma(a_n - b_n)$

$$\beta_n = a_n + \gamma(b_n - a_n)$$

Krok 2: Jeśli  $f(\alpha_n) \leq f(\beta_n)$  to

$$a_{n+1} := a_n, b_{n+1} := \beta_n,$$

w przeciwnym razie

$$a_{n+1} := \alpha_n, b_{n+1} := b_n.$$

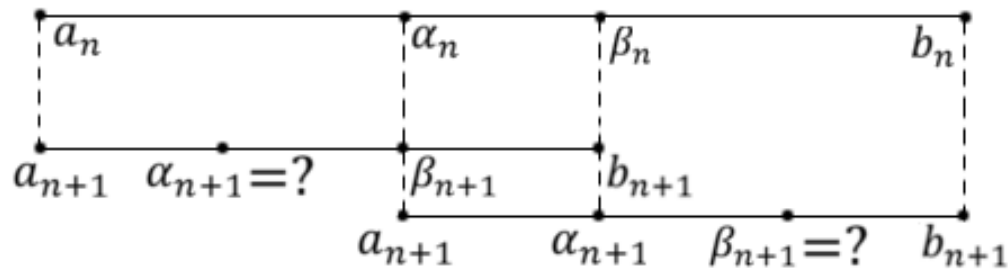
Krok 3: Jeśli  $|b_{n+1} - a_{n+1}| \geq \varepsilon$  to  
 $n := n + 1$ , idź do kroku 1,

w przeciwnym razie

$$\tilde{\tau} = \frac{1}{2}(a_{n+1} + b_{n+1}) \text{ (STOP)}$$



# Metoda złotego podziału



$$\gamma^2 + \gamma - 1 = 0$$

$$\gamma = \frac{\sqrt{5} - 1}{2} \approx 0.618$$

1.  $\frac{\beta_{n+1} - a_{n+1}}{b_{n+1} - a_{n+1}} = \gamma$ , czyli

$$\frac{\alpha_n - a_n}{\beta_n - a_n} = \frac{b_n + \gamma(a_n - b_n) - a_n}{a_n + \gamma(b_n - a_n) - a_n} = \frac{b_n - a_n + \gamma(a_n - b_n)}{\gamma(b_n - a_n)} = \frac{1}{\gamma} - 1 = \gamma$$

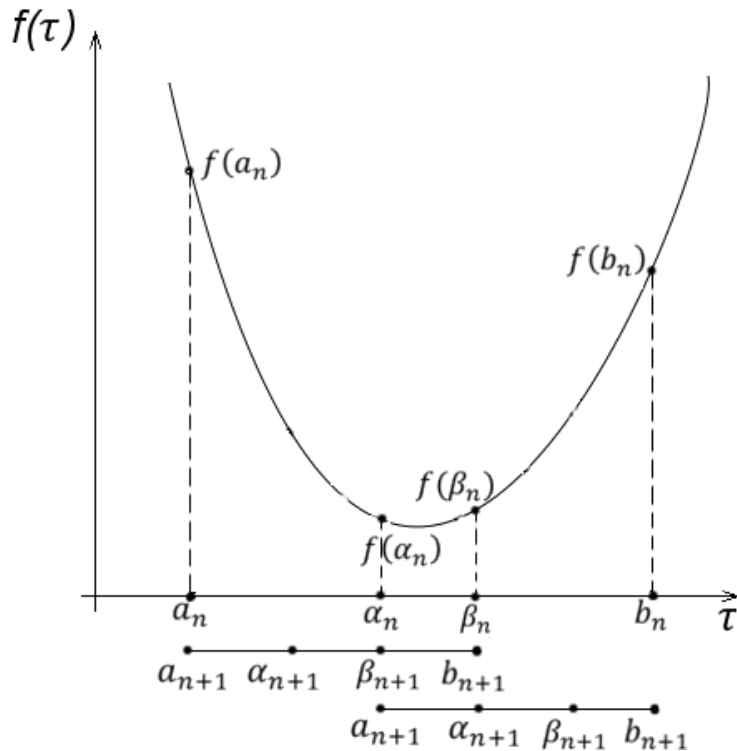
2.  $\frac{b_{n+1} - \alpha_{n+1}}{b_{n+1} - a_{n+1}} = \gamma$ , czyli

$$\frac{b_n - \beta_n}{b_n - a_n} = \frac{b_n - a_n + \gamma(b_n - a_n)}{b_n - b_n - \gamma(b_n - a_n)} = \frac{b_n - a_n + \gamma(b_n - a_n)}{\gamma(b_n - a_n)} = \frac{1}{\gamma} - 1 = \gamma$$





# Metoda złotego podziału c.d.



$$\gamma^2 + \gamma - 1 = 0$$

$$\gamma = \frac{\sqrt{5} - 1}{2} \approx 0.618$$

$$N = ?$$

Dane:  $a_0, b_0, \varepsilon, \gamma = \frac{\sqrt{5}-1}{2}$

Krok 0:  $n = 0$

$$\alpha_0 = b_0 + \gamma(a_0 - b_0)$$

$$\beta_0 = a_0 + \gamma(b_0 - a_0)$$

Krok 1: Jeśli  $|b_n - a_n| < \varepsilon$ , to  
 $\tilde{\tau} = \frac{1}{2}(a_n + b_n)$  (STOP)

w przeciwnym razie  $\rightarrow$  krok 2

Krok 2: Jeśli  $f(\alpha_n) \leq f(\beta_n)$  to

$$a_{n+1} := a_n, b_{n+1} := \beta_n,$$

$$\beta_{n+1} := \alpha_n,$$

$$\alpha_{n+1} := \beta_n + \gamma(a_n - b_n)$$

$n := n + 1$ , idź do kroku 1

w przeciwnym razie

$$a_{n+1} := \alpha_n, b_{n+1} := b_n,$$

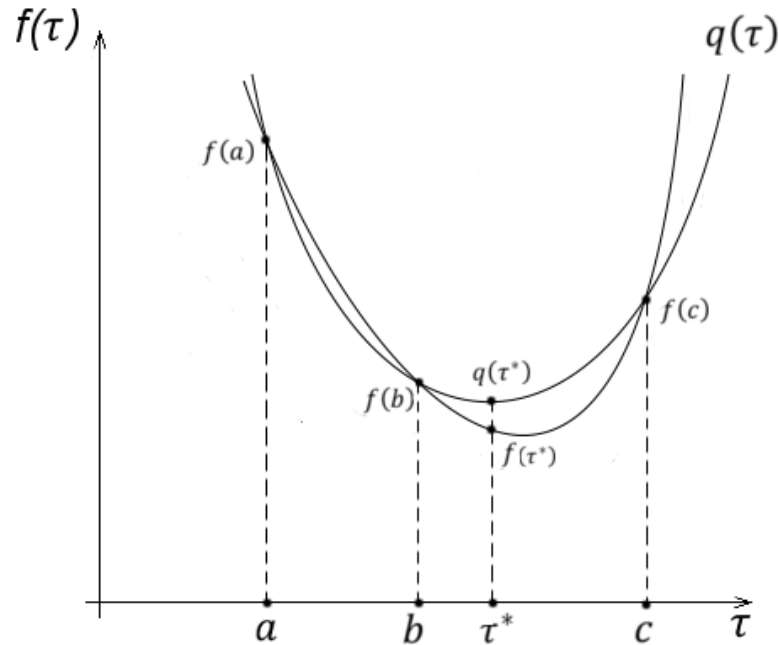
$$\alpha_{n+1} := \beta_n,$$

$$\beta_{n+1} := \alpha_n + \gamma(b_n - \alpha_n)$$

$n := n + 1$ , idź do kroku 1



# Metoda aproksymacji kwadratowej



$$\begin{aligned} a &< b < c \\ f(a) &\geq f(b) \\ f(b) &\leq f(c) \end{aligned}$$

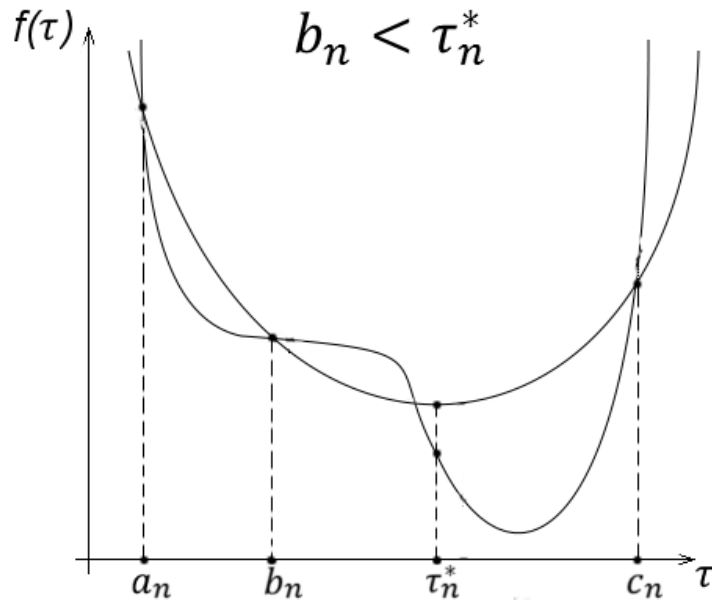
$q(\tau)$  – aproksymacja kwadratowa  
 $\tau^*$  - minimum funkcji  $q(\tau)$

$$q(\tau) = \frac{f(a)(\tau - b)(\tau - c)}{(a - b)(a - c)} + \frac{f(b)(\tau - a)(\tau - c)}{(b - a)(b - c)} + \frac{f(c)(\tau - a)(\tau - b)}{(c - a)(b - c)}$$

$$\tau^* = \frac{1}{2} \frac{f(a)(b^2 - c^2) + f(b)(c^2 - a^2) + f(c)(a^2 - b^2)}{f(a)(b - c) + f(b)(c - a) + f(c)(a - b)}$$



# Metoda aproksymacji kwadratowej



$$f(b_n) \geq f(\tau_n^*)$$

$$a_{n+1} := b_n$$

$$b_{n+1} := \tau_n^*$$

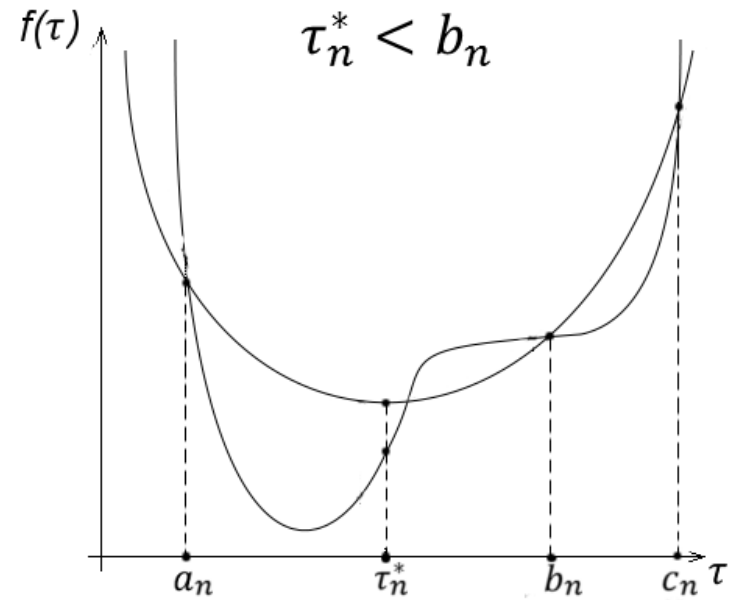
$$c_{n+1} := c_n$$

$$f(b_n) < f(\tau_n^*)$$

$$a_{n+1} := a_n$$

$$b_{n+1} := b_n$$

$$c_{n+1} := \tau_n^*$$



$$f(b_n) \geq f(\tau_n^*)$$

$$a_{n+1} := a_n$$

$$b_{n+1} := \tau_n^*$$

$$c_{n+1} := b_n$$

$$f(b_n) \geq f(\tau_n^*)$$

$$a_{n+1} := \tau_n^*$$

$$b_{n+1} := b_n$$

$$c_{n+1} := c_n$$

$$|c_{n+1} - a_{n+1}| < \varepsilon \quad \tilde{\tau} = \tau_{n+1}^*$$



# Metoda aproksymacji kwadratowej

Dane:  $a_0, b_0, c_0, \varepsilon$

Krok 0:  $n = 0$

Krok 1:  $\tau_n = \frac{1}{2} \frac{f(a_n)(b_n^2 - c_n^2) + f(b_n)(c_n^2 - a_n^2) + f(c_n)(a_n^2 - b_n^2)}{f(a_n)(b_n - c_n) + f(b_n)(c_n - a_n) + f(c_n)(a_n - b_n)}$

Krok 2: Jeśli  $b_n < \tau_n$  to idź do kroku 3

w przeciwnym razie

Jeśli  $f(b_n) \geq f(\tau_n)$  to  $a_{n+1} := a_n, b_{n+1} := \tau_n, c_{n+1} := b_n$  idź do kroku 4

w przeciwnym razie  $a_{n+1} := \tau_n, b_{n+1} := b_n, c_{n+1} := c_n$  idź do kroku 4

Krok 3: Jeśli  $f(b_n) \geq f(\tau_n)$  to  $a_{n+1} := b_n, b_{n+1} := \tau_n, c_{n+1} := c_n$  idź do kroku 4

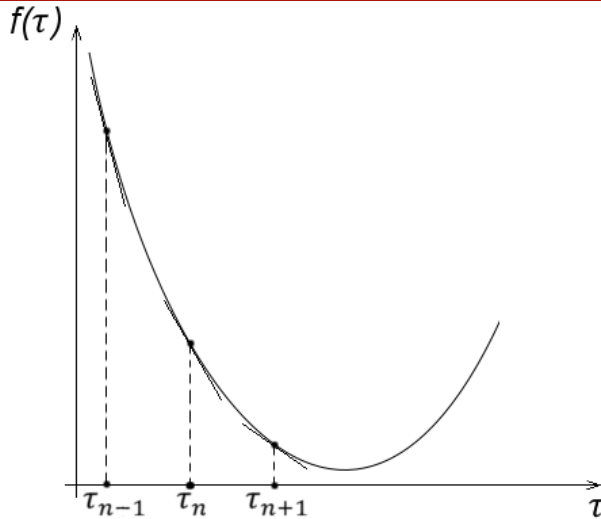
w przeciwnym razie  $a_{n+1} := a_n, b_{n+1} := b_n, c_{n+1} := \tau_n$  idź do kroku 4

Krok 4: Jeśli  $|c_{n+1} - a_{n+1}| \geq \varepsilon$  to  $n := n + 1$  idź do kroku 1

w przeciwnym razie  $\tilde{\tau} = \frac{1}{2}(a_{n+1} + c_{n+1})$  (STOP)



# Metoda pierwszej pochodnej



$$\tau_{n+1} = \tau_n - \gamma_n f'(\tau_n) \quad \gamma_n > 0, \tau_0$$

$$\lim_{n \rightarrow \infty} \gamma_n = \gamma$$

$$\sum_{n=0}^{\infty} \gamma_n = \infty$$

$$\text{np. } |\tau_{n+1} - \tau_n| < \varepsilon \quad (\text{STOP})$$

 $\tau_0$ 

$$\tau_1 = \tau_0 - \gamma_0 f'(\tau_0)$$

$$\tau_2 = \tau_1 - \gamma_1 f'(\tau_1) = \tau_0 - \gamma_0 f'(\tau_0) - \gamma_1 f'(\tau_1)$$

$$\tau_{n+1} = \tau_n - \gamma_n f'(\tau_n) = \dots = \tau_0 - \gamma_0 f'(\tau_0) - \gamma_1 f'(\tau_1) - \dots - \gamma_n f'(\tau_n)$$

$$|\tau_{n+1} - \tau_0| = \left| \sum_{k=0}^n \gamma_k f'(\tau_k) \right| \leq \sum_{k=0}^n \gamma_k |f'(\tau_k)| \leq \max_{0 < k < n} |f'(\tau_k)| \sum_{k=0}^n \gamma_k$$

$$|\tau_{\infty} - \tau_0| \leq \sum_{k=0}^{\infty} \gamma_k = \infty$$



# Metoda znaku pierwszej pochodnej

$$\tau_{n+1} = \tau_n - \vartheta_n \text{sign}[f'(\tau_n)]$$

$$\gamma_n f'(\tau_n) = \gamma_n |f'(\tau_n)| * \text{sign} f'(\tau_n) = \vartheta_n \text{sign}[f'(\tau_n)], \text{ gdzie } \vartheta_n = \gamma_n |f'(\tau_n)|$$

$$\vartheta_n > 0$$

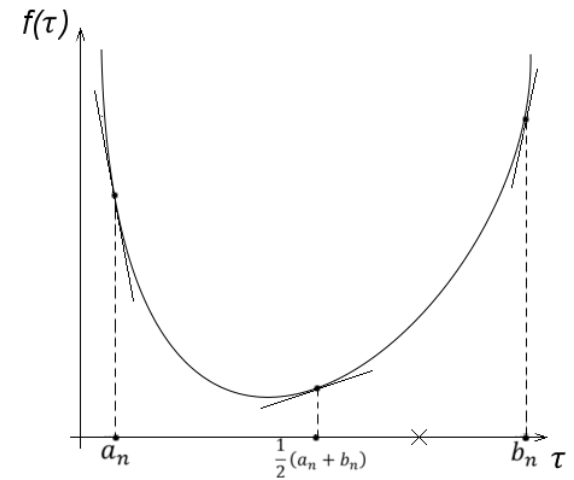
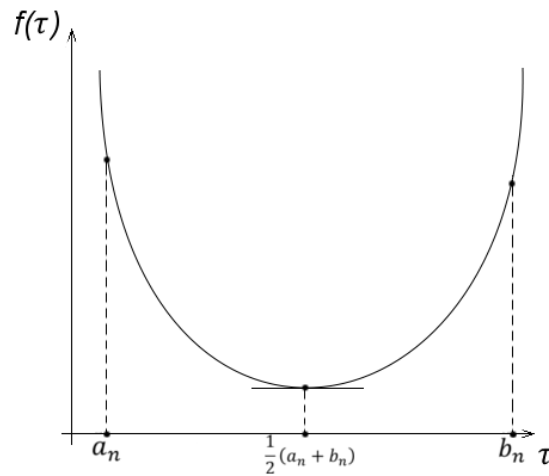
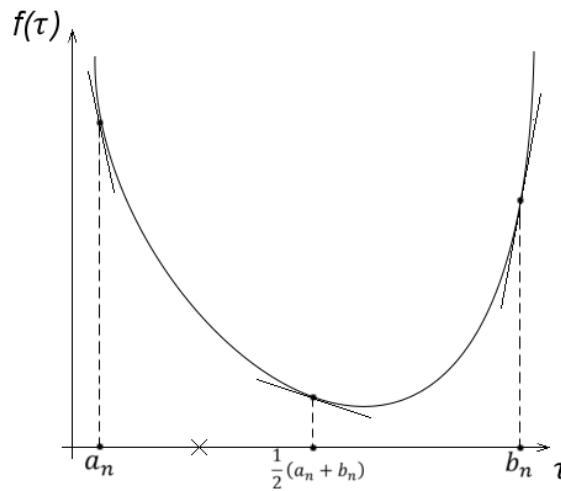
$$\lim_{n \rightarrow \infty} \vartheta_n = 0, \text{ bo } \lim_{n \rightarrow \infty} |f'(\tau_n)| = 0, \lim_{n \rightarrow \infty} \gamma_n = \gamma$$

$$\sum_{n=0}^{\infty} \vartheta_n = \infty \quad \lim_{n \rightarrow \infty} \vartheta_n = \lim_{n \rightarrow \infty} \gamma_n |f'(\tau_n)| = 0$$



# Metoda Bolzano

$\text{sign } a_n \neq \text{sign } b_n$



$$\text{sign } a_n = \text{sign}\left(\frac{1}{2}(a_n + b_n)\right)$$

$$a_{n+1} := \frac{1}{2}(a_n + b_n)$$

$$b_{n+1} := b_n$$

$$f'\left(\frac{1}{2}(a_n + b_n)\right) = 0$$

$$\tilde{\tau} := \frac{1}{2}(a_n + b_n)$$

(rzadko)

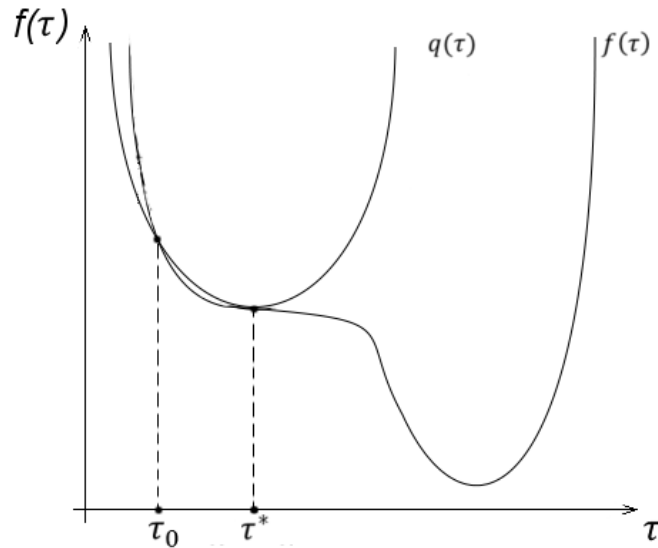
$$\text{sign } b_n = \text{sign}\left(\frac{1}{2}(a_n + b_n)\right)$$

$$a_{n+1} := a_n$$

$$b_{n+1} := \frac{1}{2}(a_n + b_n)$$



# Metoda drugiej pochodnej



$$\tau_0$$
$$\tau_{n+1} = \tau_n - \frac{f'(\tau_n)}{f''(\tau_n)}$$
$$|\tau_{n+1} - \tau_n| < \varepsilon \text{ (STOP)}$$

$$f(\tau) = \underbrace{f(\tau_0) + (\tau - \tau_0)f'(\tau_0) + \frac{1}{2}(\tau - \tau_0)^2 f''(\tau_0)}_{q(\tau)} + O_3(|\tau - \tau_0|)$$

$$q'(\tau) = f'(\tau_0) + (\tau^* - \tau_0)f''(\tau_0) = 0$$

$$\tau^* = \tau_0 - \frac{f'(\tau_0)}{f''(\tau_0)}$$