

konkrétní volné momentní rozdělení: $w \sim \mathcal{U}[b, \bar{b}]$; $0 < b < \bar{b} < \infty$

$e(x) = E(x-w)^+$, z logiky věci se omezuje na $x \in [b, \bar{b}]$

$$e(x) = E(x-w)^+ = \int_b^x (x-w) \cdot \frac{1}{\bar{b}-b} dw = \frac{1}{2} \cdot \frac{(x-b)^2}{(\bar{b}-b)}$$

účelová funkce: $f(x) = (p-a)x - \frac{p}{2(\bar{b}-b)}(x-b)^2$

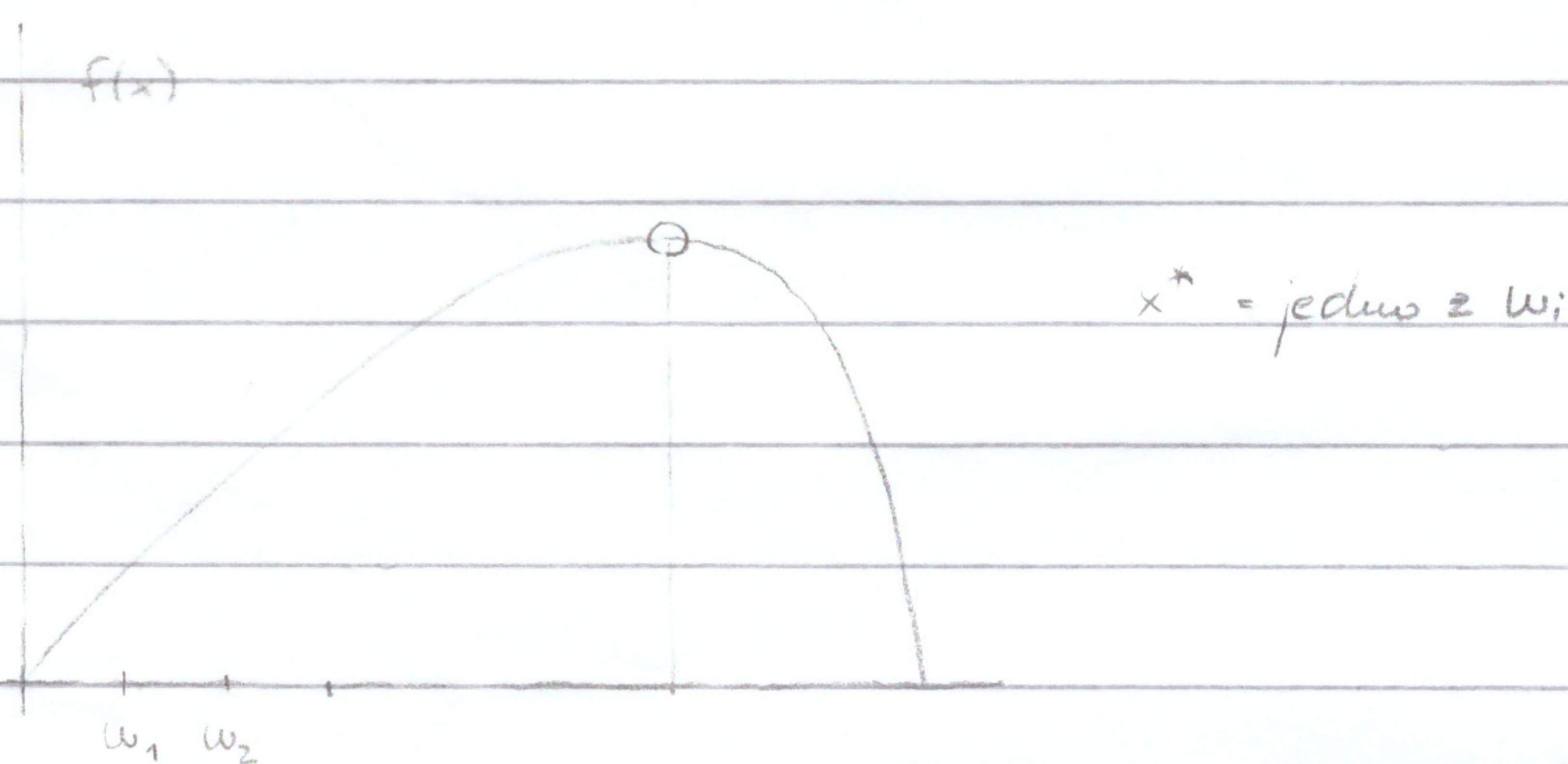
$$\frac{df(x)}{dx} = 0 \Rightarrow (p-a) - \frac{p}{(\bar{b}-b)}(x-b) = 0$$

$$x^* = b + \frac{1}{p}(p-a)(\bar{b}-b) = b + (\bar{b}-b)\left(1 - \frac{a}{p}\right) = H^{-1}\left(1 - \frac{a}{p}\right)$$

$$\text{celkem: } x^* = \min\left(\pi, b + \frac{1}{p}(p-a)(\bar{b}-b)\right)$$

můžeme předpokládejme (ze zvláštnosti probíhající) skládá w_1, \dots, w_N s pravděpodobnostmi π_1, \dots, π_N

$$E(x-w)^+ = \sum_{i=1}^N \pi_i (x-w_i)^+ \quad \text{konkrétní funkce po částech lineární}$$



příklad: úloha na míčkách oceli: $\min_x \sum_j c_j x_j$

$$\text{s.t. } b'_j = \sum_j a_{ij} x_j \leq b''_j$$

$$0 \leq x_j \leq d_j$$

$$\varphi(x, A, c) = \sum_i g_i^+(b'_i - \sum_j a_{ij} x_j)^+ + \sum_i g_i^-(b''_i - \sum_j a_{ij} x_j)^- + \pi \cdot L(x)$$

větrková funkce u volíme opět jako identitu.

OBECE: co dělat, když máme soustavu $Ax=b$, kde A je náhodná?

IDEA: z číselko programování: $\|T(Ax-b)\|_p$

$$p=2: \varphi(x, A, b) = \left[\sum_i \varepsilon_i (\sum_j a_{ij}(w) x_j - b_i(w))^2 \right]^{1/2}$$

2 možnosti: symetrie a minimum

Feynman: Durbin & Beale: $\varphi(x, w) = 0$ když $Ax=b$

$$\varphi(x, w) > 0 \text{ jinak}$$

$$\varphi(x, A, b) = \sum_i g_i^+(\sum_j a_{ij}(w) x_j - b_i(w))^+ + \sum_i g_i^-(\sum_j a_{ij}(w) x_j - b_i(w))^-$$

ROBUSTNÍ OPTIMALIZAČNÍ PROBLÉMY (DETERMINISTICKÉ)

- robustní optimalizace vychází z parametrického programování