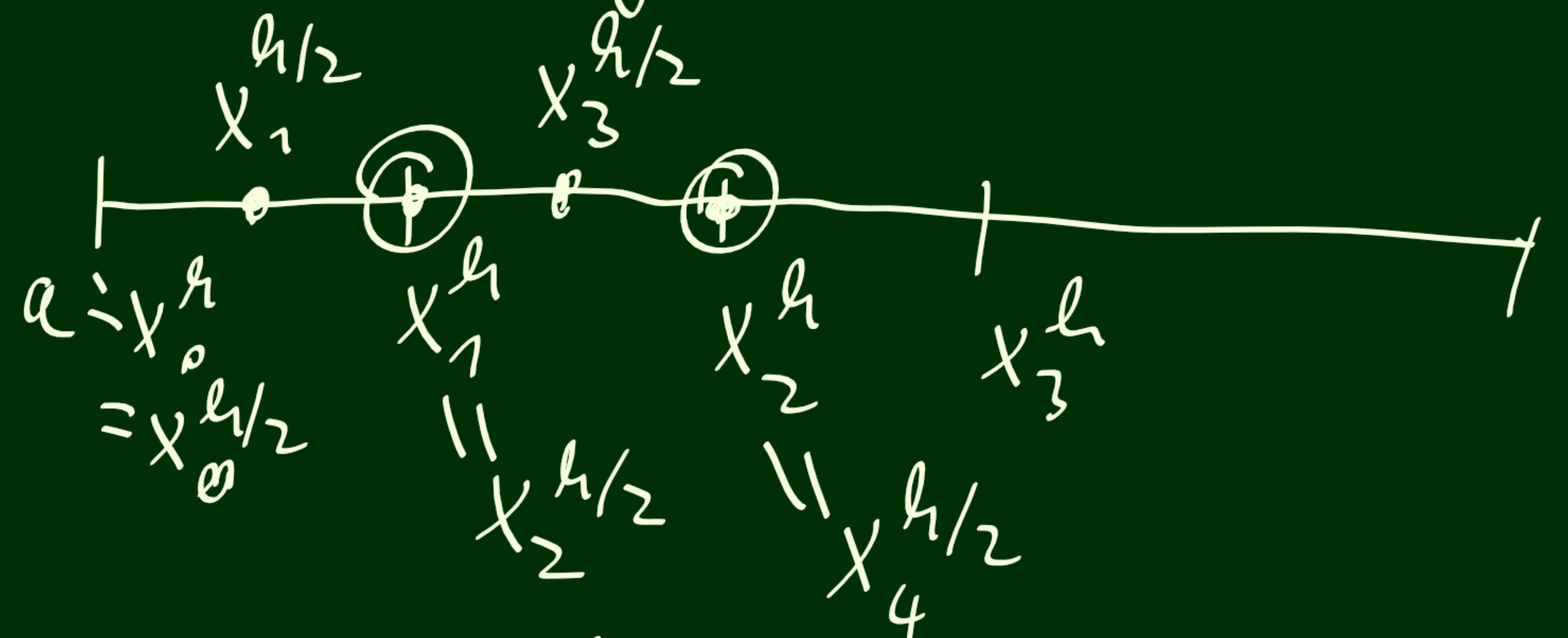


Metoda polinomijskog aproksimiranja:  $x_n^h, x_n^{h/2} \dots y_n^h, y_n^{h/2}$

$$\left. \begin{aligned} y(x_n^h) - y_n^h &\approx kh^p \\ y(x_{2n}^{h/2}) - y_{2n}^{h/2} &\approx k\left(\frac{h}{2}\right)^p \end{aligned} \right\} -$$



$$y_{2n}^{h/2} - y_n^h \approx k\left(\frac{h}{2}\right)^p (2^p - 1) \Rightarrow k\left(\frac{h}{2}\right)^p \approx \frac{y_{2n}^{h/2} - y_n^h}{2^p - 1} \approx y(x_{2n}^{h/2}) - y_{2n}^{h/2}$$

Vielnokrovné metody: R-k dosaďte vyjítí přímouti vyhodnocením f ve více bodech

- slytečn' práce ???
- vyvíit jíz napočtení ???

k-krovná metoda vyvíije k-předchozí hodnoty  $y_i$ .

$P_n: y' = f(x, y) \mid \int_{x_n}^{x_{n+2}} dx \Rightarrow \underbrace{y(x_{n+2})}_{y_{n+2}} - \underbrace{y(x_n)}_{y_n} = \int_{x_n}^{x_{n+2}} f(x, y(x)) dx \leftarrow \text{Simpsonovo pravidlo}$

$\Rightarrow \text{metoda: } y_{n+2} - y_n = \frac{h}{3} \left[ \underbrace{f_n}_{f(x_n, y_n)} + 4f_{n+1} + f_{n+2} \right] \approx \frac{1}{3}h [f(x_n, y_n) + 4f(x_{n+1}, y_{n+1}) + f(x_{n+2}, y_{n+2})]$

- 2. řád, implicitní, 2-krovná metoda

Def: k-krovná metoda:  $\sum_{i=0}^k \alpha_i y_{n+i} = h \sum_{i=0}^k \beta_i f_{n+i}$ , kde  $\alpha_i, \beta_i \in \mathbb{R}$  - koeficienty,  $\alpha_k \neq 0$ ,  $|\alpha_0| + |\beta_0| > 0$ .

•  $y_0$  dáno,  $y_1, \dots, y_{k-1}$  spočtu např. vlnou  $\exists$  KKM, R-k.

VKM (vielekrovné metody)  $\begin{cases} \text{explicitní, } \beta_k = 0 \\ \text{implicitní, } \beta_k \neq 0 \dots \text{ řešení nelineárního problému pro } y_{n+k} \text{ (Newton)} \end{cases}$

Jak řešit implicitní problém:

$$y_{n+k} = \frac{\beta_k}{\alpha_k} h f(x_{n+k}, y_{n+k}) + \frac{1}{\alpha_k} \left[ h \sum_{i=0}^{k-1} \beta_i f_{n+i} - \sum_{i=0}^{k-1} \alpha_i y_{n+i} \right] =: G(y_{n+k})$$

Algoritmus: zvol  $y_{n+k}^{(0)}$  počáteční odhad, iteruj  $y_{n+k}^{(l+1)} = G(y_{n+k}^{(l)})$

Věta: Necht' je dost. malé  $\Rightarrow G$  kontinua  $\Rightarrow$  pro lib.  $y_{n+k}^{(0)}$  platí  $y_{n+k}^{(l)} \rightarrow y_{n+k}$  (hledání řešení VKM) pro  $l \rightarrow \infty$ .

DA:  $|G(y) - G(\tilde{y})| = \left| \frac{\beta_k}{\alpha_k} h f(x_{n+k}, y) - \frac{\beta_k}{\alpha_k} h f(x_{n+k}, \tilde{y}) \right| \leq \underbrace{\left| \frac{\beta_k}{\alpha_k} \right| h L}_{< 1} |y - \tilde{y}|$   
 $< 1$ , pro  $h < \frac{\alpha_k}{L|\beta_k|}$

V praxi stačí 2, 3, 4... málo iterací.

- Pozn:
- čím menší  $h$ , tím rychlejší konvergence.
  - $y_{n+k}^{(0)}$  můžeme získat explicitní metodou (prediktor), implicitní metodou (korektor)
  - prediktor-korektor

Konstrukce: Adams-Bashforth - explicitní

$$\int_{x_n}^{x_{n+1}} ODR dx \Rightarrow \underbrace{y(x_{n+1})}_{\approx y_{n+1}} - \underbrace{y(x_n)}_{\approx y_n} = \int_{x_n}^{x_{n+1}} f(x, y(x)) dx$$

$$y_{n+1} - y_n = \sum_{i=0}^{k-1} a_i f_{n-i}, \quad a_i = \int_{x_n}^{x_{n+1}} \prod_{\substack{j=0 \\ j \neq i}}^{k-1} \frac{x_n - x_{n-j}}{x_{n-i} - x_{n-j}} dx$$

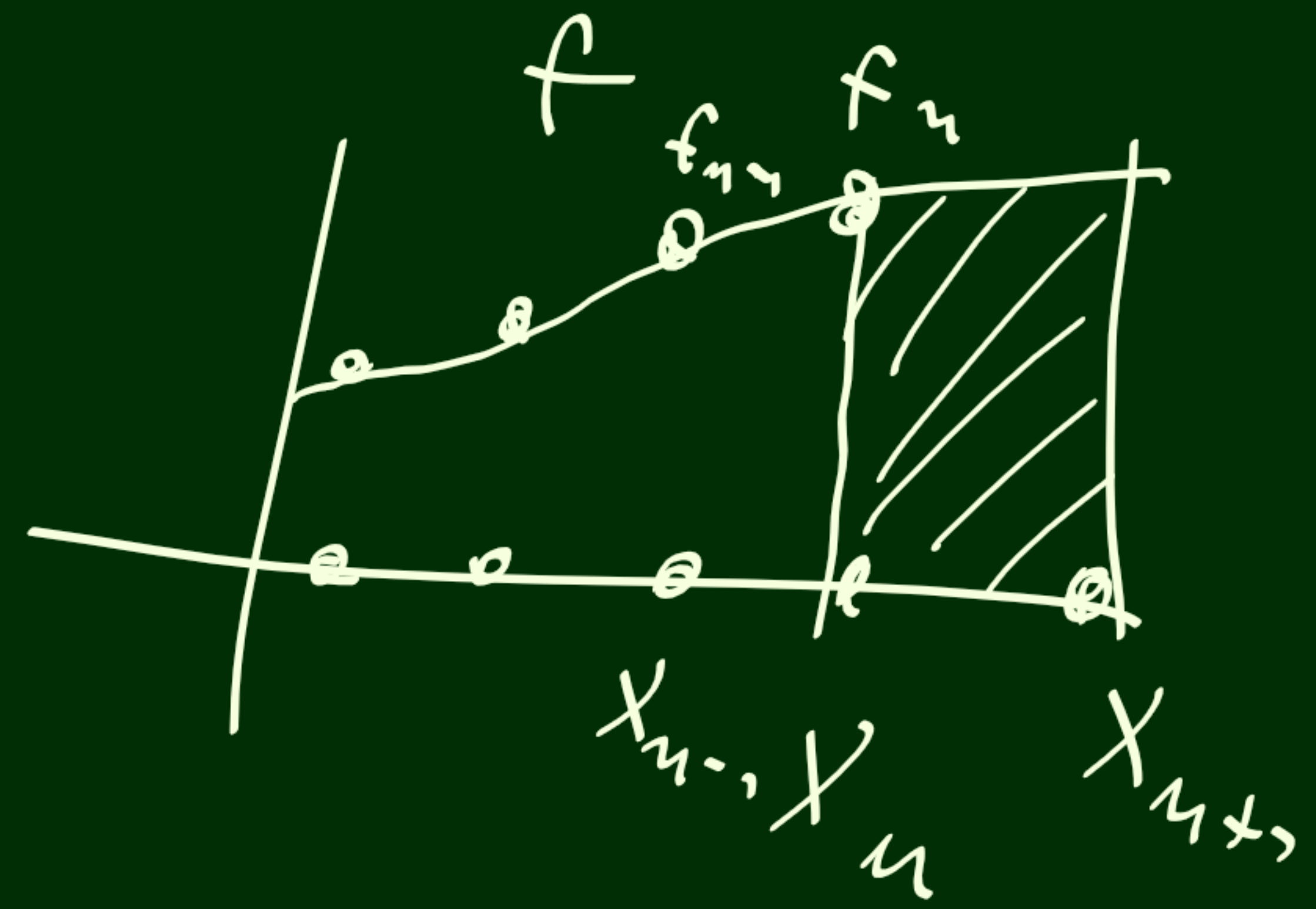
≈ interpolují  $f$  v uzlech  $x_n, x_{n-1}, \dots, x_{n-k+1}$  polynomem  $k-1$ ,  $\int_{x_n}^{x_{n+1}}$

Pro  $k=1$ : Euler.

$$k=2: y_{n+1} - y_n = h \left( \frac{3}{2} f_n - \frac{1}{2} f_{n-1} \right)$$

$$k=3: \dots = h \left( \frac{23}{12} f_{n+1} - \frac{16}{12} f_n + \frac{5}{12} f_{n-1} \right)$$

Rád = k



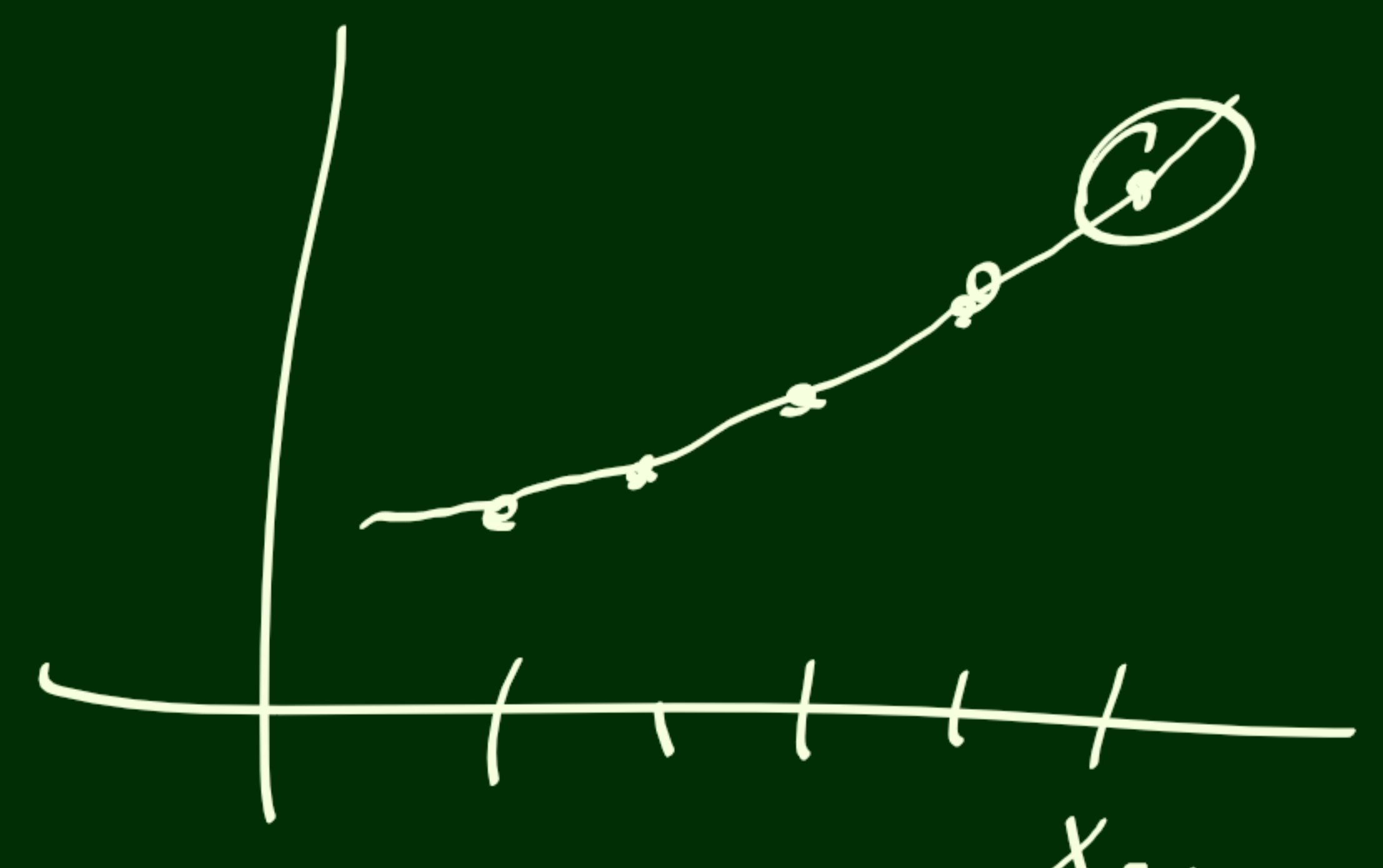
Adams-Moulton - implicitní, jako výze: interpolují  $f$  v  $x_{n+1}, x_n, \dots, x_{n-k+1}$

Př:  $k=1: y_{n+1} - y_n = h \left( \frac{1}{2} f_{n+1} + \frac{1}{2} f_n \right)$

Rád = k+1

Backward difference formulas:

$$y'(x_n) \approx f(x_n, y_n)$$



implicitní

≈  $L'(x_n)$ , kde  $L$  je Lagrangeův interp. polynom  $f$  a  $y$  na  $k$  předchozích uzlech

Def: Localni diskretizacni zbro:  $\tau(x, h) := \frac{1}{h} \sum_{i=0}^k \alpha_i y(x+ih) - \sum_{i=0}^k \beta_i f(x+ih, y(x+ih))$

$x = x_n$

• tj. s jekom zbrou splinje predstavljenu moze odijem

$y_{n+i} \approx y(x_n + ih)$

$\approx y'$

$\approx f$

Def: VKM je riadun p, polud  $\exists C, h_0 > 0 : |\tau(x, h)| \leq C h^p$ .

$\forall x \in [a, b], \forall h \in (0, h_0)$