

Gaussova kvadratura: Dáti majíit  $\{x_i\}_{i=0}^n$ ,  $\{w_i\}_{i=0}^n$  tak, aby

$$Q(f) = \sum_{i=0}^n w_i f(x_i) \text{ mála } \epsilon_0 \text{ nejvyšší řád.}$$

- Celková  $2(n+1)$  mřížových, mřížový řád  $2n+1$ .
- Pro jednoduchost  $[-1, 1]$ .

Pří:  $n=1$ :  $\int_{-1}^1 f(x) dx \approx w_0 f(x_0) + w_1 f(x_1)$ , dci, aby přesně pro  $f=1, x, x^2, x^3$   
 $\Rightarrow$  soustava rovnic (nelineární)

$$\text{Vyjde } Q(f) = f\left(-\frac{\sqrt{3}}{3}\right) + f\left(\frac{\sqrt{3}}{3}\right)$$

Věta: Necht'  $\{x_i\}_{i=0}^n$  jsou kořeny Legendrova polynomu  $Z_{n+1}$  (tj.  $\int_{-1}^1 Z_{n+1}(x) P_n(x) dx = 0$   $\forall P_n \in \mathcal{P}_n$ ). Pak přibližná  $Q$  je řádu  $2n+1$ .

Dů: • Necht'  $p \in \mathcal{P}_{2n+1}$ , dci  $Q(p) = I(p)$ .

•  $\mathcal{P}_{2n+1}$  se píše jako  $p(x) = Z_{n+1}(x) P_n(x) + r_n(x)$ ,  $P_n, r_n \in \mathcal{P}_n$ .

$$\begin{aligned} \underline{I(p)} &= \int_{-1}^1 p(x) dx = \int_{-1}^1 \underbrace{Z_{n+1} P_n}_{=0} dx + \int_{-1}^1 r_n dx = \\ &= Q(r_n) = \sum_{i=0}^n w_i r_n(x_i) = \sum_{i=0}^n w_i p(x_i) = \underline{Q(p)}. \end{aligned}$$

$Q$  vždy integruje přímě alespoň  $\mathcal{P}_n$

$$p(x_i) = \underbrace{Z_{n+1}(x_i) P_n(x_i)}_{=0} + r_n(x_i) = r_n(x_i)$$

Pří:  $n=1$ ,  $Z_2(x) = \frac{1}{2}(3x^2 - 1) = 0 \Leftrightarrow x_{0,1} = \pm \frac{\sqrt{3}}{3}$  - jako uží.

Pozn: Neexistují vzorce pro vždy gaussovy kvadratury (3 řády).

Věta (odhad chyby - obecný interval):  $f \in C^{2n+2}[a, b]$ . Pak gaussova kvadratura splňuje:  $|I(f) - Q(f)| \leq \frac{1}{(2n+2)!} (b-a)^{2n+3} \max_{x \in [a, b]} |f^{(2n+2)}(x)|$ .

Dů: • K volím  $x_0, \dots, x_n$  přidám libovolně další  $x_{n+1}, \dots, x_{2n+1} \in (a, b)$  - mítie.  
 •  $L_n$  - Lagrangeova interp.  $f$  st.  $n$  na  $x_0, \dots, x_n$   
 $L_{2n+1}$  -  $L_{2n+1}$  na  $x_0, \dots, x_{2n+1}$

$$\text{Pak } Q(f) = \int_a^b L_n dx = \int_a^b L_{2n+1} dx$$

Pr:  $L_n(x_i) = L_{2n+1}(x_i) = f(x_i) \quad \forall i=0, \dots, n$

$\Rightarrow L_n - L_{2n+1}$  má kořeny  $x_0, \dots, x_n$

$\Rightarrow L_n(x) - L_{2n+1}(x) = \underbrace{(x-x_0)(x-x_1)\dots(x-x_n)}_{\geq \mathcal{L}_{n+1}(x)} p_n(x) \quad , p_n \in P_n$

$\Rightarrow \int_a^b L_n - L_{2n+1} dx = \int_a^b \mathcal{L}_{n+1}(x) p_n(x) dx = \underline{0}$   $\mathcal{L}_{n+1} \perp P_n$

•  $|I(f) - Q(f)| = \left| \int_a^b f - L_{2n+1} dx \right|$   
 $\int L_n = \int L_{2n+1}$   $1 \leq \frac{1}{(2n+2)!} \prod_{i=0}^{2n+1} |x-x_i| \max |f^{(2n+2)}|$   
 $\leq (b-a)^{2n+2}$

Pozn: Pro Gauss:  $w_i > 0 \quad \forall i \quad I(f) = Q(f) : b-a = \sum_{i=0}^n |w_i|$   
 Pro Newton-Cotes  $\sum_{i=0}^n |w_i| \rightarrow \infty$  pro  $n \rightarrow \infty$

Pozn: Chebyshev-Curtisova kvadratura:  $\{x_i\}_{i=0}^n = \text{čísly}$ .

Řád je  $n$ , ale dyba Lagrange je optimální. Pro  $x_i$  explicitní vzorce.  
 Možná ještě dobře jako Gauss.

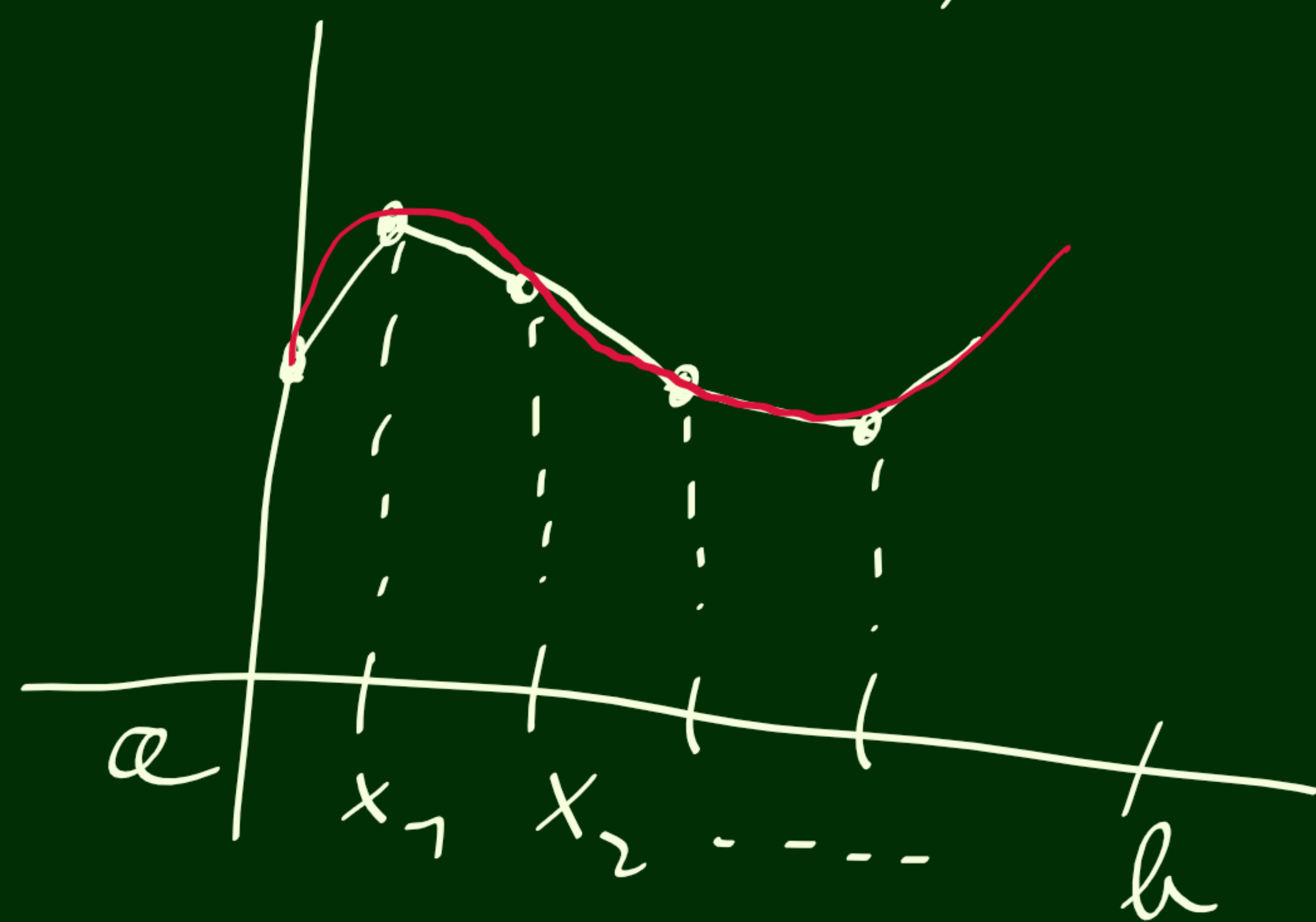
Pro  $n=1$  vyjde  $Q(f) = f(-\frac{\sqrt{2}}{2}) + f(\frac{\sqrt{2}}{2})$  na  $[-1, 1]$ .

Stože kvadrantů práce: Interpolace nemiš fungovat pro  $n \rightarrow \infty$  (Runge).

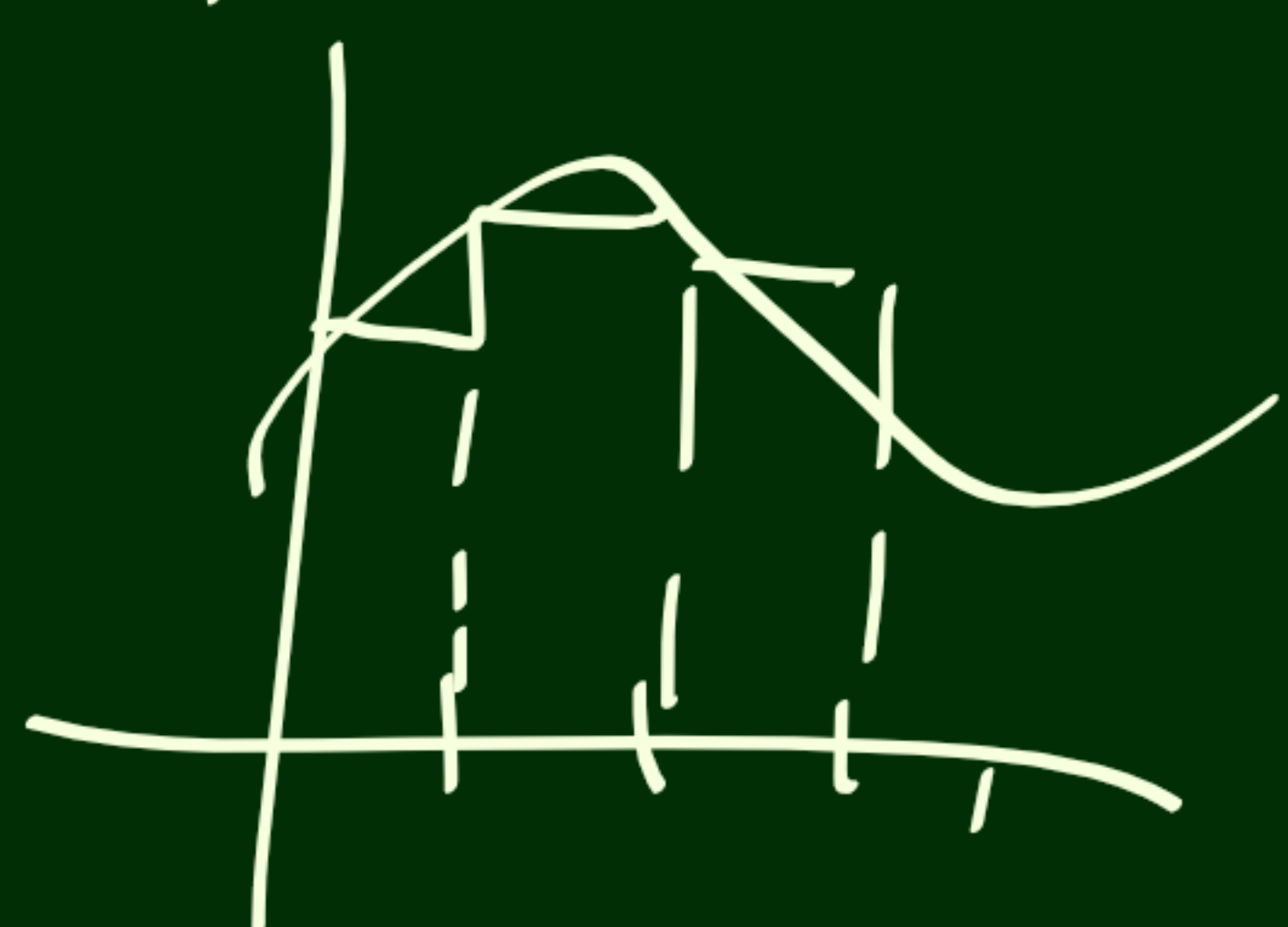
Dělení:  $a = x_0 < x_1 < \dots < x_m = b$  - rovnoměrné dělení: krok  $h = \frac{b-a}{m}$   
 $x_i = a + ih$ .

Pak  $\int_a^b f(x) dx = \sum_{i=1}^m \int_{x_{i-1}}^{x_i} f(x) dx$

P<sub>1</sub>: Stože lichoběžníkové pravidlo:  $\int_{x_{i-1}}^{x_i} f dx \approx \frac{1}{2} h (f(x_{i-1}) + f(x_i))$   
 $\Rightarrow \int_a^b f(x) dx \approx h \left[ \frac{1}{2} f(a) + \sum_{i=1}^{m-1} f(a+ih) + \frac{1}{2} f(b) \right]$

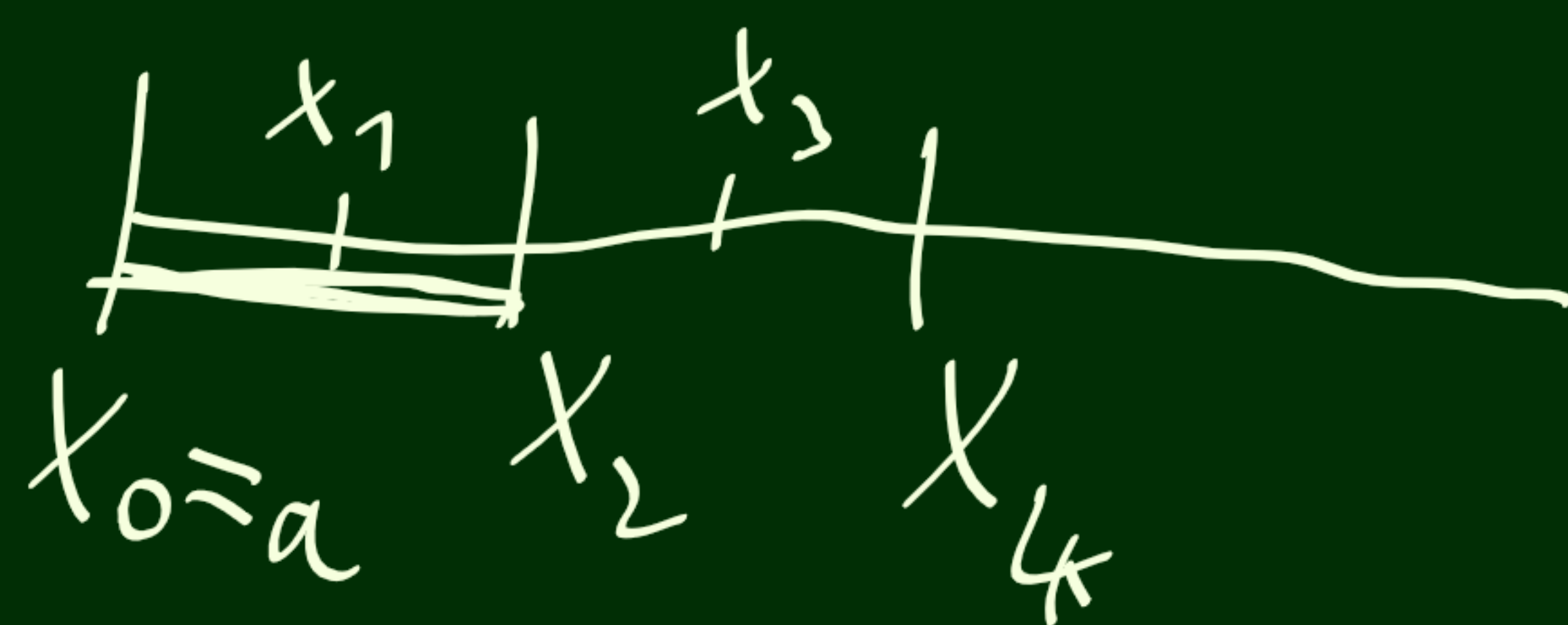


P<sub>2</sub>: Stože obdelnicové  $p_1 =$   
 $=$  Riemannův integrál

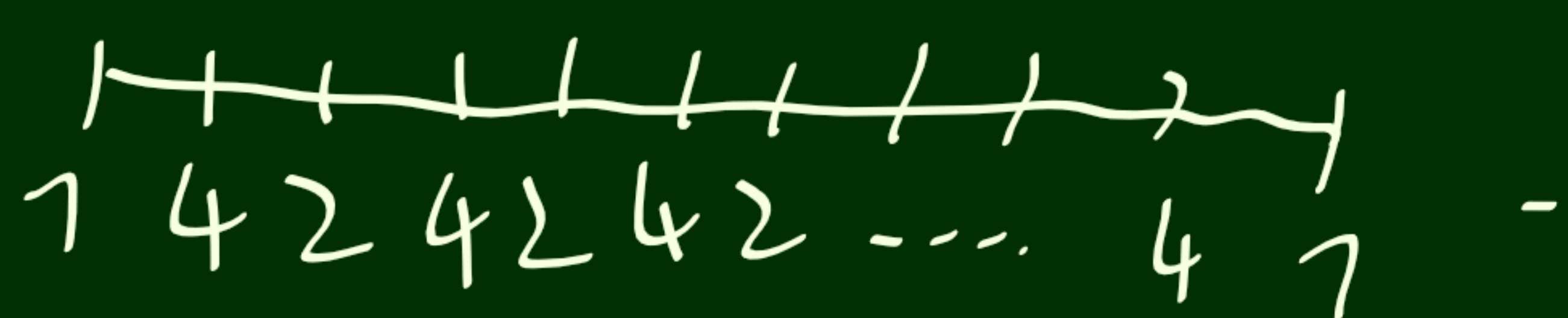


P<sub>3</sub>: Stože Simpsonova pravidla: dělení stupněm 2h

$$\int_{x_{2i}}^{x_{2i+2}} f dx \approx \frac{2h}{6} [f(x_{2i}) + 4f(x_{2i+1}) + f(x_{2i+2})]$$



$$\Rightarrow \int_a^b f(x) dx \approx \frac{h}{3} [f(a) + 4f(x_1) + 2f(x_2) + 4f(x_3) + 2f(x_4) + \dots + 4f(x_{m-1}) + f(b)]$$



Věta (Chyba sloz. lichob. p.):  $Q =$  sloz. lich. p., pak

$$|I(f) - Q(f)| \leq \frac{1}{12} h^2 \max_{[a,b]} |f''| \cdot (b-a)$$

D<sub>1</sub>: chyba na  $[x_{i-1}, x_i] \leq \frac{1}{12} (x_i - x_{i-1})^3 \max_{[x_{i-1}, x_i]} |f''|$

Pak  $|I(f) - Q(f)| = \left| \sum_{i=1}^m \left[ \int_{x_{i-1}}^{x_i} f dx - Q_{[x_{i-1}, x_i]}(f) \right] \right| \leq$

$$\leq \sum_{i=1}^m \frac{1}{12} h^3 \max_{[x_{i-1}, x_i]} |f''| \leq \frac{1}{12} \max_{[a,b]} |f''| h^2 \sum_{i=1}^m h = \frac{1}{12} \max_{[a,b]} |f''| h^2 (b-a)$$

P<sub>044</sub>: • 2x vic intervalů  $\Rightarrow$  celām 4x menši chyba

• obecně  $Q$  řád  $N \Rightarrow |I(f) - Q(f)| \leq \frac{b-a}{(N+1)!} h^{N+1} \max_{[a,b]} |f^{(N+1)}|$

• Sloz. Simpon:  $O(h^4)$ , tj. 2x vic intervalů  $\Rightarrow 2^4 = 16$  x menši chyba.

Metoda polovičného kroku: Dáted' apriórni odhad dĺžky (pred výpočtom)

- metóda: rekurzívne klad' konstanty v odhadoch,  $f^{(N+1)}$

Nyní: aposteriórni odhad dĺžky (počítan' z nepočítaného výsledku).

$Q_n$  = složit' kvadratick' formule s koeficientem  $n$ .

Nedat' platí  $I(f) - Q_n(f) \approx C h^N$ .

• Polovičn' krok  $h/2$ :  $I(f) - Q_{\frac{n}{2}}(f) \approx C \left(\frac{h}{2}\right)^N$

odčítan'  $Q_{\frac{n}{2}}(f) - Q_n(f) \approx C h^N (1 - 2^{-N}) = \underbrace{C \left(\frac{h}{2}\right)^N}_{\leftarrow} (2^N - 1)$

$\Rightarrow I(f) - Q_{\frac{n}{2}}(f) \approx \frac{Q_{\frac{n}{2}}(f) - Q_n(f)}{2^N - 1}$  - pravou stranou znám

Nuž odhad  $n$  zvolím,  $n$  je indexován.