

# Párhuzamosított idődiszkretizáló módszerek

## MGRIT

Kupás Vendel Péter

*Témavezető*

Dr. Fekete Imre

Eötvös Loránd Tudományegyetem

2022. május 19.

- 1 Bevezetés
  - Idő-párhuzamosított numerikus módszerek
  - Egylépéses módszerek
- 2 Többrácsos módszerek
- 3 Időbeli többrácsos redukciós módszer (MGRIT)
  - Parareal
  - MGRIT
- 4 Eredmények
- 5 A következő félév terve

- Különböző időpontokhoz tartozó értékeket számolunk ki egyszerre.
- Belövéses módszerek
- MGRIT

$$u'(t) = f(t, u(t)), \quad t \in [0, T]$$

$$u(0) = u_0$$

- Legyen  $0 = t_0 < t_1 < \dots < t_{N-1} < t_N = T$  a  $[0, T]$  intervallum  $\delta t$  lépésközű felosztása.

$$u(0) = u_0$$

$$u_i = \Phi_i(u_{i-1}) + g_i, \quad i = 1, 2, \dots, N$$

- Ha  $f$  lineáris és  $\Phi_i(u_{i-1}) = \Phi u_{i-1}$  ( $i = 1, \dots, N$ ), akkor a módszer  $Au = g$  alakba írható, ahol

$$A = \begin{bmatrix} I & & & & \\ -\Phi & I & & & \\ & & \ddots & & \\ & & & \ddots & \\ & & & & -\Phi & I \end{bmatrix}$$

- Iteratív módszer
- Klasszikus elliptikus parciális differenciálegyenletek.
- Minden  $\Omega_l$ ,  $l = 1, \dots, L$  rácshoz tartozik egy  $A_l u = g_l$  lineáris egyenletrendszer.

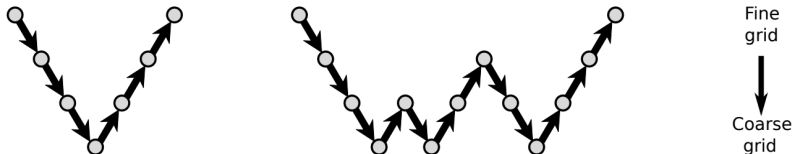
---

## 1. Algorithm 2-rácsos MG az $A_h u_h = g_h$ megoldására

---

- 1: Elősimítás a finom hálón  $u_h = S(u_h, g_h)$
  - 2: Reziduális számítása:  $r_h = g_h - A_h u_h$
  - 3: Leszűkítés:  $r_H = R r_h$
  - 4: Az  $A_H e_H = r_H$  megoldása
  - 5: Prolongálás:  $u_h = u_h + P e_H$
  - 6: Utósimítás a finom hálón:  $u_h = S(u_h, g_h)$
-

- Kettőnél több rács esetén a 4. pontban lévő egyenletrendszert nem direkt, hanem rekurzívan oldjuk meg.



MG V-ciklus (bal) és F-ciklus (jobb)

- Tér-idő MG: időfüggő parciális differenciálegyenlet

- Iteratív, idő-párhuzamosítható, kezdeti érték problémára alkalmazható.
- 2 felosztást és 2 egylépéses módszert használ
- Lineáris jobb oldal esetén a korrekciós séma:

$$u_{\Delta}^{k+1} = u_{\Delta}^k + B_{\Delta}^{-1}(g_{\Delta} - A_{\Delta}u_{\Delta}^k), \quad k = 0, 1, \dots$$

---

## 2. Algorithm Parareal kétrácsos MG módszerként

---

- 1: Az  $Au = g$  rendszer relaxálása F-relaxációval
  - 2:  $r_{\Delta} = R_I(g - Au^k)$
  - 3: Oldjuk meg a  $B_{\Delta}v = r_{\Delta}$  rendszert
  - 4:  $u^{k+1} = u^k + Pv$
-

- Vegyük az  $\Omega_l$ ,  $l = 0, 1, \dots, L$  felosztásokat a  $\delta t$ ,  $m\delta t$ , stb lépésközzel és minden felosztáson használjunk egy egylépéses módszert. Jelölje  $A_l u^{(l)} = g^{(l)}$  az  $\Omega_l$ -hez tartozó lineáris egyenletrendszert, ahol  $A_l$  mátrixot a  $\Phi_l$  mátrix határozza meg.

---

### 3. Algorithm MGRIT(l)

---

- 1: **if**  $l$  a legdurvább szint **then**
  - 2:     Oldjuk meg az  $A_L u^{(L)} = g^{(L)}$  rendszert
  - 3: **else**
  - 4:     Az  $A_l u^{(l)} = g^{(l)}$  rendszer relaxálása FCF-relaxációval
  - 5:     Reziduális számítása és szűkítése injekcióval:  $g^{(l+1)} = R_l(g^{(l)} - A_l u^{(l)})$
  - 6:     Megoldás a következő szinten:  $MGRIT(l+1)$
  - 7:      $u^{(l)} = u^{(l)} + P u^{(l+1)}$
  - 8: **end if**
-



## 4. Algorithm MGRIT-FAS(l)

- 1: **if**  $l$  a legdurvább szint **then**
- 2:     Oldjuk meg az  $A_L(u^{(L)}) = A_L(R_l(u^{(L-1)})) + g^{(L)}$  rendszert
- 3: **else**
- 4:     Az  $A_l(u^{(l)}) = g^{(l)}$  rendszer relaxálása FCF-relaxációval
- 5:     Reziduális számítása és szűkítése injekcióval:  $g^{(l+1)} = R_l(g^{(l)} - A_l(u^{(l)}))$
- 6:     Megoldás a következő szinten:  $MGRIT(l + 1)$ .
- 7:      $e^{(l+1)} = u^{(l+1)} - u^{(l)}$
- 8:      $u^{(l)} = u^{(l)} + P' e^{(l+1)}$
- 9:     Az  $A_l(u^{(l)}) = g^{(l)}$  rendszer relaxálása F-relaxációval
- 10: **end if**

- **Variánsok:** • Durvítás mértéke • Egylépéses módszer • Rekurzív hívások sorrendje • Elő- és Utósimító eljárások

$$\begin{aligned} \partial_t u(t, x) - \kappa \Delta u(t, x) &= b(t, x), & x \in \Omega &= [0, \pi]^d, & t \in (0, T], & \kappa > 0 \\ u(x, 0) &= u_0(x), & x &\in \Omega \\ u(t, x) &= 0, & x &\in \partial\Omega, & t &\in [0, T] \end{aligned}$$

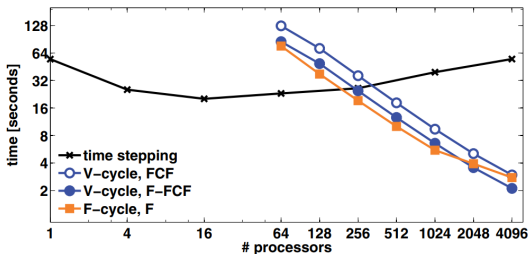






FIG. 9. Time to solve Implicit2D( $T = \pi^2$ ) on a  $129^2 \times 16,385$  space-time grid using sequential time stepping and three MGRIT variants.

A futási idő a processzorszám tekintetében az egyes eljárásokra nézve [1].

- Az algoritmus kipróbálása különböző feladatokon.
  - XBraid
  - HPC-s kolléga segítségével a Sandia Nemzeti Laboratóriumban
- Alkalmazása neurális differenciálegyenletek veszteségfüggvényeinek optimalizálásában.

-  R. D. Falgout, S. Friedhoff, Tz. V. Kolev, S. P. MacLachlan, and J. B. Schroder: *Parallel Time Integration with Multigrid*, SIAM J. Sci. Comput., 36 (2014), pp.C635-C661. LLNL-JRNL-645325.
-  Horváth Róbert, Izsák Ferenc, Karátson Kános: *Parciális differenciálegyenletek numerikus módszerei számítógépes alkalmazásokkal*, Elektronikus jegyzet, 2013
-  J.-L. Lions, Y. Maday, and G. Turnici: *A parareal in time discretization of PDEs*, C.R. Acad. Sci. Paris, Serie I, 332 (2001), pp. 661-668.
-  XBraid: Parallel multigrid in time. <http://llnl.gov/casc/xbraid>