

Paralelní algebraické předpodmiňovače

Pavla Fraňková¹, Petr Vaněk²

1 Úvod

Matematické modelování rozsáhlých reálných problémů vede ke vzniku soustav rovnic s velkým počtem neznámých. Rostoucí počet stupňů volnosti navíc zapříčinuje zhoršování podmíněnosti soustav a k jejich řešení je třeba použít efektivní řešiče a předpodmiňovače soustav. Takové jsou metody typu *multigrid*.

Multigrid je široká třída řešičů, kterou spojují dva základní procesy: *zhlazování* a *korekce na hrubé úrovni*. Zhlazovače (jednoduché iterační metody) odstraňují složky chyby s vysokou frekvencí a umožňují provést dobrou restrikci vektoru chyby na hrubší úroveň diskretizace. Zde řešíme soustavu s menším počtem neznámých, čímž se odstraní zbylé složky chyby. Přechod mezi úrovněmi zajišťují operátory *restrikce* I^T a *prolongace* I .

Oblíbeným typem multigridu je algebraický multigrid se zhlazenými agregacemi (SA-AMG), jehož autorem je Petr Vaněk (Vaněk et al. (2001)). Princip SA-AMG spočívá ve vytvoření *zhlazeného prolongátoru* $I = SP$. V první fázi je vytvořen pomocný prolongátor P rychlou agregační metodou. V druhé fázi je pomocný prolongátor zhlazen jedním krokem zhlazovače S .

2 Teoretická část

V naší práci (Fraňková a Vaněk (2015)) se zabýváme využitím metody zhlazených agregací v kombinaci s předpodmiňovačem typu BPX (Bramble et al. (1990)) pro řešení soustavy $\mathbf{Ax} = \mathbf{b}$. Zatímco klasický multigrid je multiplikativní metoda, BPX je aditivní Schwarzova metoda a nabízí tedy přirozeně paralelní implementaci. Naším cílem je ukázat kriteria téměř optimální konvergence pro BPX předpodmiňovač \mathcal{B} v kombinaci se zhlazenými agregacemi za podmínky, že síť je regulární.

Předpodmiňovač \mathcal{B} je definován jako

$$\mathcal{B} = \frac{1}{\bar{\sigma}_1} \tilde{Q}_1 + \sum_{l=2}^L \left(\frac{1}{\bar{\sigma}_l} - \frac{1}{\bar{\sigma}_{l-1}} \right) \tilde{Q}_l, \quad (1)$$

kde pro $l = 1, \dots, L$ definujeme: $\bar{\sigma}_l$ horní odhad $\rho(\mathbf{A})$, $Q_l : U \rightarrow U_l$ ortogonální projekce na hrubé prostory, $\tilde{Q}_l : U \rightarrow U_l$ jejich spektrální ekvivalence, L počet úrovní a U_l hrubé prostory.

Myšlenka důkazu: Maticová forma projekcí je definována jako $Q_l = I_l^1 ((I_l^1)^T I_l^1)^{-1} (I_l^1)^T$ a $\tilde{Q}_l = I_l^1 D_l^{-1} (I_l^1)^T$, $D_l = \text{diag}((I_l^1)^T I_l^1)$. V předpodmiňovači \mathcal{B} byly projekce Q_l nahrazeny jejich spektrálními ekvivalencemi \tilde{Q}_l - chceme se vyhnout výpočtu inverzní Gramovy matice a tak pro báze na hrubém prostoru chceme, aby šla Gramova matice approximovat výpočetně

¹ studentka doktorského studijního programu Matematika, obor Aplikovaná matematika, e-mail: frantková@students.zcu.cz

² školitel dizertační práce

levnými l_2 projekcemi na hrubé prostory. Podle teorie multigridu musí být splněna *slabá approximační podmínka* a k tomu je pro systém bázových funkcí $\{\varphi_i^l\}$ na hrubých prostorech potřeba zajistit ekvivalenci diskrétní a spojité L_2 -normy:

$$\left\| \sum_i x_i \varphi_i^l \right\|_{L_2} \approx \text{scaling} \left(\sum_i x_i^2 \right)^{1/2}. \quad (2)$$

Uniformní ekvivalenci norem ukážeme pomocí konstrukce makroelementů na modelové úloze, což je v našem případě eliptický problém definovaný na jednotkovém čtverci. Prolongátory jsou definovány podle teorie zhlazených agregací.

V případě regulární sítě bázové funkce na hrubé úrovni vytvoří systém makroelementů T_k^l (Obrázek 1), které obsahují průnik nosičů bázových funkcí. Definujeme pak referenční jednotkový čtverec \hat{T} , na kterém ukážeme, že pro $\hat{u} = \sum_{i=1}^4 \hat{\varphi}_i u_i$ platí

$$c\|\mathbf{u}\|^2 \leq \|\hat{u}\|_{L_2(\hat{T})}^2 \leq C\|\mathbf{u}\|^2. \quad (3)$$

Transformace z referenčního čtverce \hat{T} pak zajistí ekvivalenci norem i na T_k^l . Konečný výsledek je pak kriterium

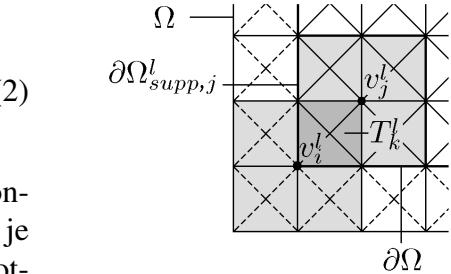
$$\frac{c_2}{C_1 L} a(u, u) \leq a(\mathcal{B}A u, u) \leq C_2 L a(u, u) \quad \forall u \in U. \quad (4)$$

3 Implementace a výsledky

Teoretické výsledky byly ověřeny na sérii numerických experimentů, které ukazují, že při použití předpodmiňovače na metodu sdružených gradientů získáme skoro uniformní konvergenci algoritmu, viz tabulky 1 a 2, kde je srovnání metody sdružených gradientů (CG), CG s předpodmíněním metodou BPX-SA (PCG) a její paralelní implementace. Implementace byla provedena pomocí Intel Fortranu 90 a OpenMP.

L	DOF	Čas výpočtu [s]			Počet it.	
		zhlav.	CG	PCG	CG	PCG
3	81	0.000	0.000	0.000	12	14
4	729	0.000	0.000	0.000	35	18
5	6561	0.016	0.0312	0.015	99	22
6	59049	0.125	0.703	0.297	287	24
7	531441	1.250	13.156	3.390	>600	25

Tabulka 1: Výpočetní časy a počty iterací pro CG a PCG



Obrázek 1: Makroelementy T_k^l

L	Počet vláken					
	1	2	3	4	5	6
3	0.00	0.01	-	-	-	-
4	0.00	0.03	0.0	-	-	-
5	0.03	0.02	0.02	0.02	-	-
6	0.31	0.22	0.22	0.2	0.19	-
7	3.36	2.36	2.07	2.01	1.86	1.81

Tabulka 2: Výpočetní časy pro paralelní verzi PCG

Literatura

Bramble, J.M., Pasciak, J. E., Xu, J. (1990) Parallel Multilevel Preconditioners. *Mathematics of Computation*.

Fraňková, P., Mandel, J., Vaněk, P. (2015) Model Analysis of PBX preconditioner based on Smoothed Aggregtaion, *Applications of Mathematics*.

Vaněk, P., Brezina, M., Mandel, J. (2001) Convergence of Algebraic Multigrid Based on Smoothed Aggregation. *Numerische Mathematik*.