

Non-stationary iterative methods for solving macroeconomic numeric models

Conf.dr. Bogdan OANCEA
Universitatea Artifex din București
e-mail: oanceab@ie.ase.ro

Macroeconometric modeling was influenced by the development of new and efficient computational techniques. Rational Expectations models, a particular class of macroeconometric models, give raise to very large systems of equations, the solution of which requires heavy computations. Therefore, such models are an interesting testing ground for the numerical methods addressed in this research. The most difficult problem is to obtain the solution of the linear system that arises during the Newton step. As an alternative to the direct methods, we propose non-stationary iterative methods, also called Krylov methods, to solve these models. Numerical experiments conducted by authors confirm the interesting features of these methods: low computational complexity and storage requirements.

Keywords: non-stationary methods, rational expectation models.

Introducere

Modelele macroeconometrice de previziune reprezintă o clasă specială de modele matematice care generează sisteme de ecuații liniare sau neliniare de foarte mari dimensiuni. Un caz special de modele macroeconometrice îl constituie modelele bazate pe teoria așteptărilor raționale introdusă de Lucas [5]. Utilizând notația convențională [3], un model dinamic cu așteptări raționale se poate exprima astfel:

$$f_i(y_t, y_{t-1}, \dots, y_{t-r}, y_{t+1|t-1}, \dots, y_{t+h|t-1}, z_t) = 0 \\ i = 1, \dots, n \quad (1)$$

unde $y_{t+j|t-1}$ valoarea așteptată pentru y_{t+j} condiționat de informația disponibilă la sfârșitul perioadei $t-1$ iar z_t reprezintă variabila exogenă. Pentru o soluție consistentă, valoarea viitoare așteptată $y_{t+j|t-1}$ trebuie să coincidă cu previziunea pentru perioada următoare atunci când rezolvăm sistemul condiționat de informațiile disponibile la sfârșitul perioadei $t-1$. Aceste valori așteptate sunt astfel legate în timp iar rezolvarea modelului pentru fiecare y_t condiționat de o valoare inițială necesită cunoașterea fiecărui $y_{t+j|0}$ pentru $j = 1, 2, \dots, T-t$ și o valoare de final $y_{T+j|0}, j = 1, 2, \dots, h$.

Metoda clasică de rezolvare a unui astfel de model este metoda căii extinse propuse de Fair and Taylor [3]. Această metodă utilizează

ză iterații de tip Gauss-Seidel pentru fiecare perioadă de timp, pentru un orizont de previziune dat. Avantajul metodei este acela că are o complexitate redusă dar prezintă dezavantajul unei rate a convergenței reduse.

O altă abordare în rezolvarea modelelor cu așteptări raționale este să scriem ecuațiile (1) pentru fiecare perioadă de timp t , caz în care va rezulta un sistem neliniar de mari dimensiuni. Pentru astfel de sisteme propunem aplicarea metodei Newton de rezolvare a sistemelor neliniare împreună cu tehnici Krilov de rezolvare a sistemelor liniare. Avantajul major al metodei Newton constă în convergența sa pătratică. Dezavantajul metodei constă în rezolvarea unui sistem liniar la fiecare pas al algoritmului. De asemenea, tot la fiecare iterație trebuie calculată și matricea Jacobinană.

Metoda Newton aplicată la modelul (1) constă în următorul algoritm:

```
Fie solutia initială y(0)
For k = 0,1,2, ... until convergence
  Calculează b(k) = - h(y(k), z)
  Calculează J(k) = ∂h(y(k), z) / ∂y'
  Rezolvă J(k) s(k) = b(k)
  y(k+1) = y(k) + s(k)
end
```

Fig.1. Algoritmul Newton pentru sisteme neliniare

În situația în care sistemul liniar $J(k)s(k) = b(k)$ este de mari dimensiuni, situație care apare des în practică, metodele directe de rezolvare a sistemelor liniare nu sunt eficiente datorită complexității ridicate și a cerințelor de memorie foarte mari.

Ca o alternativă la metodele directe se pot utiliza metodele iterative care calculează doar o aproximație a soluției, dar acest lucru nu influențează convergența metodei Newton. O problemă practică dificilă este alegerea unui nivel de precizie al soluției care să garanteze convergența rapidă a metodei Newton. Vom defini $r(k) = b(k) - J(k)s(k)$ ca fiind eroarea soluției aproximative a sistemului liniar la iterația Newton cu numărul k . Se poate arăta [6] că metoda Newton este convergentă local dacă $\|r(k)\|/\|b(k)\|$ este un șir de valori mai mici decât 1.

Metode iterative de tip Krîlov

Spre deosebire de metodele iterative clasice, precum Gauss-Seidel sau Jacobi, metodele de tip Krîlov utilizează informații care se modifică de la o iterație la alta. Pentru un sistem liniar de forma $Ax = b$ metodele Krîlov calculează aproximația $x(i)$ în felul următor [9]:

$$x(i) = x(i-1) + d(i) \quad i = 1, 2, \dots$$

Pentru a calcula vectorul de actualizare $d(i)$ sunt necesare doar produse scalare de vectori, operații de tip *saxpy* și produse matrice-vector, ceea ce înseamnă că aceste metode au o complexitate scăzută și devin atractive în special pentru sisteme de mari dimensiuni.

Una dintre cele mai cunoscute metode de tip Krîlov este metoda *gradientului conjugat* care se aplică pentru sisteme cu matrice simetrice pozitiv definite. Ideea de bază a acestei metode este aceea de a actualiza $x(i)$ în așa fel încât să se asigure o descrescere maximă pentru funcția obiectiv $\frac{1}{2}x'Ax - x'b$ menținând în același timp vectorii direcție $d(i)$ A-ortogonali.

Metoda gradientului conjugat are o complexitate redusă, ea poate fi implementată doar cu o singură înmulțire matrice-vector la fiecare iterație. În aritmetică exactă metoda gradientului conjugat calculează soluția sistemului în cel mult n iterații, n fiind dimensiunea matricei sistemului. O descriere amănunțită a acestei metode poate fi consultată în [4].

O altă metodă din clasa metodelor Krîlov este metoda "Generalized Minimal Residuals" (GMRES)[9]. Pseudo-codul pentru metoda GMRES este prezentat în figura 2.

```

Fie soluția inițială  $x(0)$ , calculează vectorul
reziduu  $r = b - Ax(0)$ 

 $\rho = \|r\|_2$ ,  $v(1) = r/\rho$ ,  $\beta = \rho$ 
for  $k = 1, 2, \dots$  until convergence
  for  $j = 1, 2, \dots, k$ ,
     $h(j, k) = (Av(k))'v(j)$ 
  end
   $v(k+1) = Av(k) - \sum_{j=1}^k h(j, k)v(j)$ 
  (ortogonalizare Gram-Schmidt)
   $h(k+1, k) = \|v(k+1)\|_2$ 
   $v(k+1, k) = v(k+1)/h(k+1, k)$ 
end

```

Fig.2. Metoda GMRES.

Partea dificilă a acestei metode constă în a menține ortogonalitatea vectorilor $v(j)$. Pentru aceasta, se utilizează o ortogonalizare Gram-Schmidt la fiecare iterație. Se observă ca la fiecare iterație metoda GMRES necesită memorarea și calculul unui volum mai mare

de informații. Pentru a evita această dificultate, metoda poate fi restartată după un număr de m iterații. Rezultatele obținute până la iterația m vor constitui noua soluție inițială. Deoarece volumul de calcule și de memorie utilizată crește la fiecare iterație până la

restartare, parametrul m trebuie ales în funcție de problema particulară care este rezolvată, printr-un compromis între viteza de convergență pe de o parte respectiv complexitatea și volumul de memorie necesar pe de altă parte. Dacă nu se utilizează restartarea, în aritmetică exactă, soluția este obținută în cel mult n iterații.

Tot din categoria metodelor Krîlov face parte metoda “*BiConjugate Gradient*” (BiCG)[4].

Metoda BiCG generează două secvențe ortogonale de vectorii reziduu r și secvențe de vectori direcție A -ortogonali. Actualizarea vectorilor reziduu și a vectorului direcție sunt similare metodei gradientului conjugat dar sunt realizate utilizând matricea A și transpusa ei. O versiune îmbunătățită a acestei metode, denumită “*BiConjugate Gradient Stabilized*”(BiCGSTAB)[9] este prezentată în figura 3.

```

Fie soluția inițială  $x(0)$ , calculează vectorul
reziduu  $r = b - Ax(0)$ 

 $\rho_0 = 1, \rho_1 = r(0)'r(0), \alpha = 1, \hat{\omega} = 1, p = 0, v = 0$ 
for  $k = 1, 2, \dots$  until convergence
   $\beta = (\rho_k / \rho_{k-1}) (\alpha / \hat{\omega})$ 
   $p = r + \beta(p - \hat{\omega}v)$ 
   $v = Ap$ 
   $\alpha = \rho_k / (r(0)'v)$ 
   $s = r - \alpha v$ 
   $t = As$ 
   $\hat{\omega} = (t's) / (t't)$ 
   $x(k) = x(k-1) + \alpha p + \hat{\omega} s$ 
   $r = s - \hat{\omega} t$ 

```

Fig.3. Metoda BiCGSTAB

La fiecare iterație a metodei BiCGSTAB avem 6 operații *saxpy*, 4 produse scalare și 2 înmulțiri matrice-vector. Necesarul de memorie constă în stocarea matricei A și a 7 vectori de dimensiune n . Totuși, numărul de operații în virgulă mobilă pe iterație nu poate fi folosit pentru a compara direct performanțele algoritmilor BiCGSTAB și GMRES deoarece GMRES necesită mai puține iterații pentru a ajunge la soluție.

Este binecunoscut faptul că preconditionarea sistemului influențează drastic convergența metodelor Krîlov [9]. Preconditionarea transformă sistemul liniar inițial în alt sistem cu aceeași soluție dar pentru care convergența metodelor iterative este mult mai rapidă. O matrice M cu ajutorul cărei putem obține o astfel de transformare se numește matrice de *preconditionare* iar sistemul obținut în urma preconditionării este de forma:

$$M^1 Ax = M^1 b \quad (2)$$

Pentru ca preconditionarea să fie eficientă trebuie ca M^{-1} să fie ușor de calculat. În ex-

perimentele noastre am utilizat o preconditionare de tip ILU.

Rezultate experimentale

Pentru a efectua un studiu comparativ al performanțelor metodelor iterative de tip Krîlov, am considerat rezolvarea unor sisteme neliniare cu un număr de variabile cuprins între 10000 și 38000. Am experimentat utilizarea a două metode iterative de rezolvare a sistemelor liniare ce apar la fiecare iterație Newton: GMRES și BiCGSTAB. Limita de eroare în obținerea soluției a fost fixată la 10^{-4} pentru toate metodele.

Am implementat algoritmi descriși în această lucrare în limbajul C++ iar programele au fost rulate sub sistemul de operare Linux. Metode GMRES a utilizat o restartare după 40 de iterații. Din rezultatele obținute constatăm că ambele metode sunt performante, cu un plus pentru metoda BiCGSTAB care necesită mai puțină memorie și realizează mai puține operații în virgulă mobilă.

În tabelul 1 este prezentat numărul de operații în virgulă mobilă efectuat la fiecare iterație precum și necesarul de memorie.

Tabelul 1. Numărul de MFLOP/iterație și necesarul de memorie

GMRES(40)			BiCGSTAB		
Dimensiune	MFLOP	Necesar Memorie (Mb)	Size	MFLOP	Necesar Memorie (Mb)
10000	2100	3.15	10000	723	1.44
14000	4800	4.90	14000	2880	1.92
18000	14100	6.25	18000	12800	3.07
22000	29500	8.10	20000	27500	3.51
26000	58000	9.21	26000	52000	4.60
30000	125000	11.10	30000	112000	5.66
34000	140000	12.4	34000	120000	7.22
38000	200000	14.0	38000	175000	8.20

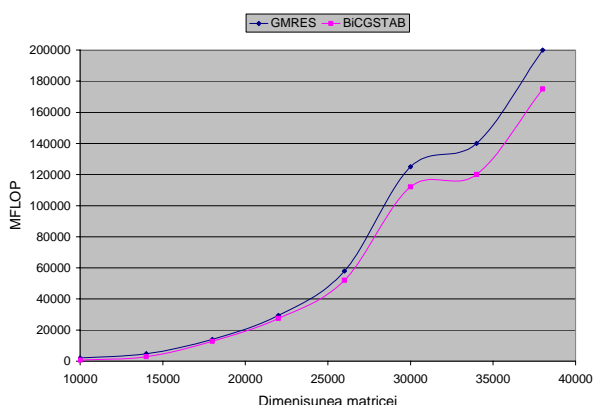


Fig.4. Numărul de operații în virgula mobilă (MFLOP) pe iterații pentru cele două metode.

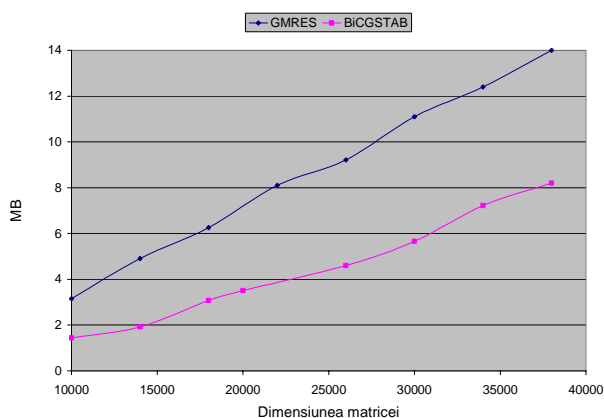


Fig.5. Necesarul de memorie pe iterație.

Concluzii

Algoritmul Newton de rezolvare a sistemelor neliniare combinat cu o metodă iterativă de tip Krilov pentru rezolvarea sistemului liniar ce apare la fiecare iterație Newton reprezintă o alternativă de luat în seamă la metodele directe bazate pe factorizare LU. Atât complexitatea cât și necesarul de memorie sunt mai mici în cazul metodelor iterative de tip Krilov în comparație cu factorizarea LU. Singura problemă care apare în această situa-

ție este legată de rata de convergență a metodelor iterative care uneori poate fi destul de redusă.

Bibliografie

- 1.R. Barrett et. al., *Templates for the solution of linear systems: building blocks for iterative methods*, SIAM, 1994
- 2.P.N. Brown, Y. Saad, *Hybrid Krylov methods for nonlinear systems of equations*, SIAM Journal for Scientific and Statistical Computing, 11(3), 1990
- 3.P. Fisher, *Rational Expectations in Macroeconomic Models*, Kluwer Academic Publisher, Dordrecht, 1992.
- 4.G.H. Golub, C.F. van Loan, *Matrix Computations*, Johns Hopkins Series in Mathematical Sciences, The Johns Hopkins University Press, 1996.
- 5.R.E. Lucas, Jr. *Econometric Policy Evaluation : A Critique* , The Philips Curve and Labor Markets, vol 1, K. Brunner, A. H. Meltzer editors, North Holand, 1976.
- 6.B. Oancea, *Metode numerice de calcul paralel pentru modelele matematice din economie*, Teză de doctorat, ASE, București, 2002
- 7.B. Oancea, *Implementation of Parallel Algorithms for Dense Matrix Computations*, Proceedings of the 7th International Conference on Informatics in Economy, București, mai 2005.
- 8.B. Oancea, *Implementation of a Linear Algebra Library in Java*, Proceedings of "The Central and East European Conference in Business Information Systems", Universitatea Babeș-Bolyai, Cluj-Napoca, mai, 2004.
- 9.Y. Saad, *Iterative methods for sparse linear systems*, PWS Publishing Company, 1996.

