1. 概要

格子量子色力学(格子 QCD)の数値シミュレーションにおいてもっとも計算コストを要するのは、フェルミオン行列の逆を計算する部分である。モンテカルロ・シミュレーションの中で通常使われる分子動力学に似た発展方程式を解く際にも、時間刻みの各ステップでフェルミオン行列の逆を計算する必要があり、非常に計算コストが大きい。このため、格子 QCD 計算の高速化において、逆行列計算の改善はもっとも重点が置かれる部分になっている。例えば、最もよく使われるウィルソン型のフェルミオン行列の場合、最も標準的な共役勾配法(Conjugate Gradient (CG))よりも BiCGStab 法(詳細は以下を参照)のほうが高速であることが知られており、広く使われている。一方、スタッガード型やドメインウォール型、オーバーラップ型などのフェルミオン行列では、未だに CG 法が最も高速で、他の反復解法では解けない場合も多い。本報告書では、これらのうち、ウィルソン型の派生型であるクローバー型(clover)および、ドメインウォール型(dw)、オーバーラップ型の 5次元実装版(ov5d)について、さまざまな反復解法による収束性を系統的に評価した結果を報告する。

1. 反復解法

格子 QCD におけるフェルミオン行列 A は通常エルミート性のない一般の複素行列である。 このため、反復解法としては非エルミート行列向けのものを使うか、A*A の形にしてエル ミート行列向けのものを使う可能性がある。可能なら A のまま解く方が条件数を抑えると いう意味で有利と考えられるが、実際には行列の詳細によるので自明ではない。

本評価では、CGS 法、CGNE 法、BiCGSTAB 法、GMRES 法を適用する。さらに CGNE 法において A*A を顕に計算する CGNE(A*A)法, および CGNR 法についても評価する。また、BiCGSTAB 法、GMRES 法については 6 種類の前処理行列を適用して収束特性を評価する。以下に、本測定で使用した反復解法, 前処理法、およびそれ以外の手法について参考文献をあげる。

反復解法:

短縮名	手法	評価	文献
		対象	
CGS 法	Conjugate Gradient Squared	0	文献 1 P21 2.3.7
CGNE 法	Conjugate Gradient Normal Equations	0	文献 1 P16 2.3.3
CGNR 法	Conjugate Gradient Normal Residual		
BiCGSTAB	Bi-Conjugate Gradient STABilized	0	文献 1 P24 2.3.8
法			

GMRES 法	Generalized Minimal RESidual	0	文献 1 P17 2.3.4		
FGMRES 法	Flexible Inner-outer Preconditioned	×	文献 11		
	GMRES				
BiCG 法	Bi-Conjugate Gradient	×	文献 1 P19 2.3.5		
CR 法	Conjugate Residual	×	文献 6 P203 6.8		
BiCR 法	Bi-Conjugate Residual	×	文献 7		
GPBiCG 法	Generalized Product-type Methods Besed	×	文献 8		
	on Bi-CG				
COCG 法	Conjugate Orthogonal Conjugate Gradient	×	文献 9		
COCR 法	Conjugate A-Orthogonal Conjugate	×	文献 10		
	Residual				
IDR 法	Induced Dimension Reduction	×	文献 12		
IDR(s)法					

前処理法:

短縮名	手法	文献
Jacobi	Diagonal scaling	文献 1 P37 3.2
$SSOR(\Omega)$	Symmetric Successive-Over-Relaxation	文献 1 P37 3.3
D-ILU	Incomplete LU diagonal	文献 1 P40 3.3
ILU(0)	Incomplete LU with fill-in level '0'	文献 1 P65 4.3
ILU(1)	Incomplete LU with fill-in level '1'	文献 1 P65 4.3
ILUT(p,t)	Incomplete LU threshold	文献 2

- 文献1: Richard Barrett, Michael Berry, Tony F. Chan, James Demmel, June M. Donato, Jack Dongarra, Victor Eijkhout, Roldan Pozo, Charles Romine, Henk van der Vorst: "Templates for the Solution of Linear Systems:Building Blocks for Iterative Methods": http://www.siam.org/books.
- ・文献 2: Y. Saad, "ILUT: A DUAL THRESHOLD INCOMPLETE LU FACTORIZATION"
- : Numerical Linear Algebra With Applications NUMER LINEAR ALGEBR APPL, vol. 1, no. 4, pp. 387-402, 1994.
- 文献 3: J. A. George and J. W-H. Liu, "Computer Solution of Large Sparse Positive Definite Systems", Prentice-Hall, 1981.
- 文献 4: P. Amestoy, T. A. Davis, and I. S. Duff, "An approximate minimum degree ordering algorithm", SIAM Journal on Matrix Analysis and Applications, vol 17, no. 4, pp. 886-905, Dec. 1996.
- · 文献 5: A. George. "Nested dissection of a regular finite-element mesh", SIAM J. Numerical Analysis, 10:345–363, 1973.

- · 文献 6: Yousef Saad. "Iterative Methods for Sparse Linear Systems Second Edition", SIAM J. Numerical Analysis, 10:345–363, 1973.
- 文献7: Sogabe, T., Sugihara, M. and Zhang, S.-L., "An extension of the conjugate residual method to nonsymmetric linear systems", An extension of the conjugate residual method to nonsymmetric linear systems, Vol. 226, pp.103-113, 2009.
- 文献 8: S.-L. Zhang, "GPBi-CG: Generalized Product-type Methods Besed on Bi-CG for Solving Nonsymmetric Linear Systems", SIAM J. Sci. Comput., 18(1997), pp. 537-551.
- 文献 9: H. A. van der Vorst, J. B. M. Melissen, "A Petrov-Galerkin type Method for Solving Ax=b, Where A is Symmetric Complex", IEEE Transaction on Magnetics, VOL. 26, NO. 2, (1990), pp. 706-708.
- 文献 10: Tomohiro Sogabe, "A COCR method for solving complex symmetric linear systems", J of Comp. and Applied Math. VOL. 199 (2007) 297-303
- · 文献 11: Saad, Y.," A Flexible Inner-outer Preconditioned GMRES Algorithm", SIAM J. Sci. Stat. Comput., **14** (1993), 461-469.
- 文献 12: P. Sonneveld, "IDR(s): a family of simple and fast algorithms for solving large nonsymmetric systems of linear equations", SIAM J. SCI. COMPUT., Vol.31, No.2, pp.1035-1062, 2008.

2. 行列データの特性

本測定で使用する行列の基本特性をまずまとめる。格子データは 43x8 の非常に小さな格子であり、本評価のために生成したものである。通常はフェルミオン行列をかけるルーチンとして実装されるが、本評価では一旦行列全体を標準的な形式で書き出し、そのもとで様々なツールを適用することを試みた。

下記の表は、非ゼロ成分の位置や対角成分の優位性などの外的特性を示すものである。N は行列の次元、NZ は非ゼロ要素の数、BAND(MEAN,MAX,MIN)はそれぞれ、帯幅の(平均,最大値,最小値)を示す。

matrix statistics		NZ/N	NZ/N ²	BAND	BAND	BAND	not diag.	diagonal
		INZ/IN	(%)	(MEAN)	(MAX)	(MIN)	dominant	dominant(%)
1	clover	51.0	0.008	1,607	5,954	776	6,144	0.0
2	dw	44.0	0.002	10,166	23,810	6,150	24,576	0.0
3	ov5d	1,997.9	0.145	13,660	13,823	13,442	12,288	0.1

Minimize Diagonal dominant $|A_{ii}| \ge \sum_{l \ne j} |A_{ij}|$

次に固有値分布を含む内的特性を示す。特に条件数(cond(A))については評価対象行列 3 本ともに 10 未満と小さいことから、特性の良い解きやすい行列に属すると推察される。

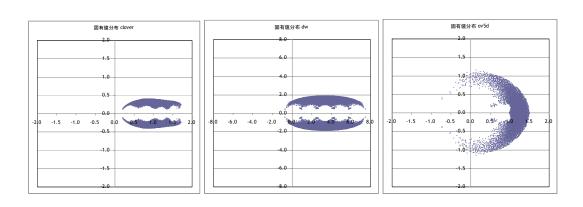
Matrix	N		1) Imay	λ min	cond(A)	*1G半径	CPU time	
Matrix		NZ	λ max		CONG(A)	\(\lambda\) upper	(SR16K XM1)	
clover	N =	6,144	1.7243	0.2074	7.308	4.276	554sec	
Clovei	NZ=	313,344	+0.2389i	+0.1171i	7.306	4.270		
dw	N =	24,576	7.4937	-0.5171	9.460	17.314	34,857sec	
uw	NZ=	1,081,344	+0.4504i	+0.6020i	7.400	17.314	34,037360	
ov5d	N =	13,824	1.5037	0.5268	2.721	14.201	5,178sec	
	NZ=2	27,618,406	+0.0198i	+0.1672i	2.721	14.201	J, 176seC	

※1:Gerschgorin 半径:

また、CGNE 法で使用される A*A をあらわに計算した時の非ゼロ要素数とその成分値の特性を示す。行列 dw では、A*A の結果、全成分の 36%がゼロに近いという特徴がある。

			a _{ij} ≠0	a _{ij} <10E-6	a _{ij} <10E-8	a _{ij} <10E-10	a _{ij} <10E-12	a _{ij} <10E-14
	Α		313,344	2,956	84	16	0	0
clover	Α^	* A	1,806,336	112,314	110,594	110,592	110,592	110,592
		割合(%)	100	6	6	6	6	6
	Α		1,081,344	256	0	0	0	0
dw	Α^	* A	9,560,064	3,434,912	3,434,496	3,434,496	3,434,496	3,434,496
		割合(%)	100	36	36	36	36	36
	Α		27,618,406	20,335,330	8,476,082	2,045,182	1,038,004	993,720
ov5d	Α^	* A	135,489,024	27,169,532	545,768	5,854	66	2
		割合(%)	100	20	0	0	0	0

以下では、各行列の固有値分布を複素平面上で示す。行列 clover は全固有値の実部が正である一方、dw および ov5d は実部が負の固有値が存在する。



3. 反復解法のアルゴリズム

以下に BiCGSTAB 法,GMRES 法,CGS 法,CGNE 法,CGNE(A*A)法,CGNR 法のアルゴリズムを示す。

(1)
$$x_0 = initial \ guess, r_0 = b - Ax_0, \rho_0 = \langle r_0, r_0 \rangle, p_0 = r_0$$

(2)
$$k = 0,1,2,\cdots do$$

$$(3) \quad v_k = Ap_k$$

$$(4) \quad \gamma_k = \langle r_0, v_k \rangle$$

$$(5) \quad \alpha_k = \rho_0 / \gamma_k$$

$$(6) s_k = r_k - \alpha_k v_k$$

$$(7) t_k = As_k$$

(8)
$$\zeta_k = \langle t_k, s_k \rangle / \langle t_k, t_k \rangle$$

$$(9) x_{k+1} = x_k + \alpha_k p_k + \zeta_k s_k$$

$$(10) r_{k+1} = s_k - \zeta_k t_k$$

(11) check conv.? if
$$||r_{k+1}||$$
 small enough exit

$$(12) \quad \rho_N = \langle r_0, r_{k+1} \rangle$$

(13)
$$\beta_k = \alpha_k / \zeta_k \times \rho_N / \rho_0$$

$$(14) \quad \rho_0 = \rho_N$$

(15)
$$p_{k+1} = r_{k+1} + \beta_k (p_k - \zeta_k v_k)$$

(16) *enddo*

BiCGSTAB 法のアルゴリズム

- (1) Compute $r_0 = b Ax_0, \beta := ||r_0||_2$, and $v_1 := r_0 / \beta$
- (2) Define The $(m+1) \times m$ matrix $\overline{H}_m = \left\{h_{ij}\right\}_{1 \leq i \leq m+1, 1 \leq j \leq m}$, Set $\overline{H}_m = 0$
- (3) For $j = 0,1,2,\dots,m do$:
- (4) Compute $\omega_j := Av_j$
- (5) For $i = 1, \dots, j \, do$:
- (6) $h_{ij} := (\omega_j, v_j)$
- (7) $\omega_{j} := \omega_{j} h_{ij} v_{j}$
- (8) enddo
- (9) $h_{j+1,j} = \|\omega_j\|_2 . If h_{j+1,j} = 0 Set m := j and exit$
- (10) $v_{j+1} = \omega_j / h_{j+1,j}$
- (11) *enddo*
- (12) Compute y_m the minimizer of $\left\|\beta e_1 \overline{H}_m y\right\|_2$ and $x_m = x_0 + V_m y_m$

GMRES 法のアルゴリズム

(1)
$$x_0, r_0 = b - Ax_0, r_0^{\#}, \beta_{-1} = 0, u_0 = p_0 = r_0^{\#} = r_0$$

(2)
$$k = 0,1,2,\cdots do$$

$$(3) s_k = Au_k$$

(4)
$$\alpha_k = \frac{\left\langle r_0^\#, r_k \right\rangle}{\left\langle r_0^\#, s_k \right\rangle}$$

$$(5) z_k = p_k - \alpha_k s_k$$

$$(6) q_k = p_k + z_k$$

$$(7) w_k = Aq_k$$

$$(8) \quad x_{k+1} = x_k + \alpha_k q_k$$

$$(9) r_{k+1} = r_k - \alpha_k w_k$$

$$(10) \quad \boldsymbol{\beta}_{k} = \frac{\left\langle \boldsymbol{r}_{0}^{\#}, \boldsymbol{r}_{k+1} \right\rangle}{\left\langle \boldsymbol{r}_{0}^{\#}, \boldsymbol{r}_{k} \right\rangle}$$

(11)
$$p_{k+1} = r_{k+1} + \beta_k z_k$$

(12)
$$u_{k+1} = p_{k+1} + \beta_k (z_k + \beta_k u_k)$$

(13) *enddo*

CGS 法のアルゴリズム

$$(1) r_0 = b - Ax_0, p_0 = r_0$$

$$(2) k = 0,1,2,\cdots do$$

$$(3) s_k = A^* A p_k$$

$$(4) \quad \alpha_k = \frac{\|r_k\|^2}{\langle p_k, s_k \rangle}$$

$$(5) \quad x_{k+1} = x_k + \alpha_k p_k$$

$$(6) r_{k+1} = r_k - \alpha_k s_k$$

(7)
$$\beta_k = \frac{\|r_{k+1}\|^2}{\|r_k\|^2}$$

(8)
$$p_{k+1} = r_{k+1} + \beta_k p_k$$

(9) enddo

CGNE 法のアルゴリズム

(1)
$$r_0 = b - Ax_0, p_0 = r_0$$

(2)
$$k = 0,1,2,\cdots do$$

$$(3) s_k = A^* A M^{-1} p_k$$

$$(4) \quad \alpha_{k} = \frac{\left\| r_{k} \right\|^{2}}{\left\langle p_{k}, s_{k} \right\rangle}$$

$$(5) x_{k+1} = x_k + \alpha_k p_k$$

$$(6) r_{k+1} = r_k - \alpha_k s_k$$

(7)
$$\beta_k = \frac{\|r_{k+1}\|^2}{\|r_k\|^2}$$

(8)
$$p_{k+1} = r_{k+1} + \beta_k p_k$$

$$(10) \ x = M^{-1} x$$

図 1 CGNE(A*A)法のアルゴリズム

(1)
$$r_0 = b - Ax_0, p_0 = q_0 = A^*r_0$$

(2)
$$k = 0,1,2,\cdots do$$

$$(3) s_k = Ap_k$$

$$(4) \quad \alpha_k = \frac{\|q_k\|^2}{\|s_k\|^2}$$

$$(5) x_{k+1} = x_k + \alpha_k p_k$$

$$(6) r_{k+1} = r_k - \alpha_k s_k$$

$$(7) q_{k+1} = A^* r_k$$

(8)
$$\beta_k = \frac{\|q_{k+1}\|^2}{\|q_k\|^2}$$

(9)
$$p_{k+1} = q_{k+1} + \beta_k p_k$$

(10) enddo

図 2 CGNR 法のアルゴリズム

4. 評価環境および評価項目

評価環境は以下の通りである。

	SR16000 (M1)							
Processor	Processor	Power7						
	Clock	3.83GHz						
	L1/L2/L3 cache	L1:32KB,						
		L2:256KB,L3:32MB/8cores						
	Theo. Performance	30.64Gflops						
Node	Cores	32 (4MCM)						
	Theo. Performance	980.48Gflops						
	memory	128GB						
Software	OS	AIX 7.1						
	compiler	Hitachi Optimized fortran90						

また、本測定の評価は演算量(収束までに要する演算量), 反復回数, 処理時間の 3 項目を対象とした。

5. 収束性の評価

本測定では反復終了条件を||Ax-b||/||b||<10⁻¹⁶とし、各反復解法の性能を評価する。

前処理行列作成時に使用するパラメタを以下に示す。

パラメタ	意味
A*A <x< th=""><th>A*A の非ゼロ成分絶対値が X より小さい場合, ゼロで置き換える</th></x<>	A*A の非ゼロ成分絶対値が X より小さい場合, ゼロで置き換える
Thres	D-ILU における対角成分をゼロと判定する基準値
Ω	SSOR の過緩和係数
p,t	ILUT 前処理において、上下三角行列の非ゼロ数上限とゼロ判定閾値

clover, dw, ov5d の各行列に対する評価結果は以下の表の通りである。下記の表では,各列は左から反復解法,前処理法,オーダリング法,各種パラメタ,GMRES 法のリスタート周期,リスタート回数,演算量,演算時間を示している。GMRES の restarts の括弧内にはリスタート周期 $M \times$ リスタート回数 restarts の値が入っており,実際の反復回数(行列ベクトル積の回数)を表している。

行列 clover では CGS 法を除いた全解法で解くことができ,特に BiCGSTAB 法が CGNE 法と比べ 10 倍以上高速である。前処理法を用いると反復回数と演算量は低下するが,演算時間は増加する。一方,行列 dw, ov5d においては、CGS 法を除いた全解法で解くことができるが、CGNE 法が最も演算時間が短い。なお、CGNE 法と CGNR 法はほぼ同等の演算時間であった。この理由としては、今回の対象とした行列全ての条件数が 10 未満と非常に小さいため、CGNR 法による改善が不要であったと考えられる。

また、行列 dw と ov5d で BiCGSTAB 法の反復回数が増加した原因として、実部が負の 固有値が含まれていることが考えられる。このような行列を解く場合は現状の CGNE 法が 最良であろう。

clover 収束特性:

solver	precondition	reordering	parameter	М	restarts	演算量	total time
	·		•		(iter)	(GFLOP)	(sec)
	none	none			150	0.79	0.23
CGNE	none	RCM			150	0.79	0.23
JOINE	none	AMD			150	0.79	0.23
	none	ND			150	0.79	0.23
	none	none			150	2.20	0.06
CGNE(A^*A)	none	none	A^*A<1.0E-15		150	2.07	0.06
CGIVE(A A)	D-ILU	none	thres=1.0D-08		64	2.80	1.05
	ILU(0)	none			25	1.09	1.25
CGNR	none	none			146	0.77	0.23
CGS	none	none			NG		
	none	none			54	0.30	0.02
	Jacobi	none			52	0.29	0.02
	SSOR	none	Ω=1.0		NG		
BiCGSTAB	D-ILU	none	thres=1.0D-08		16	0.17	0.08
	ILU(0)	none			27	0.29	0.22
	ILU(1)	none			13	0.29	0.56
	ILUT	none	(p,t)=(5,1.0D-08)		33	0.22	0.39
	none	none		30	4(120)	0.51	0.24
	Jacobi	none		30	4(120)	0.52	0.24
	SSOR	none	Ω=1.0	30	2(60)	0.42	0.22
GMRES	D-ILU	none	thres=1.0D-08	30	2(60)	0.42	0.23
	ILU(0)	none		30	2(60)	0.41	0.35
	ILU(1)	none		30	2(60)	0.78	1.04
	ILUT	none	(p,t)=(5,1.0D-08)	30	3(90)	0.43	0.57

表中補足 : NG は未収束

dw 収束特性:

solver	precondition	reordering	parameter	М	restarts (iter)	演算量 (GFLOP)	total time (sec)
	none	none			419	7.66	2.38
CGNE	none	RCM			419	7.66	2.38
CGIVE	none	AMD			419	7.66	2.41
	none	ND			419	7.66	2.53
	none	none			419	32.46	4.68
CGNE(A^*A)	none	none	A^*A<1.0E-15		419	20.94	3.10
CGIVE(A A)	D-ILU	none	thres=1.0D-08		NG		
	ILU(0)	none			2,800	645.74	302.73
CGNR	none	none			436	7.97	2.49
CGS	none	none			NG		
	none	none			14,835	291.67	27.52
	Jacobi	none			17,309	343.71	21.29
	SSOR	none	Ω=1.0		NG		
BiCGSTAB	D-ILU	none	thres=1.0D-08		146	5.51	2.93
	ILU(0)	none			158	5.87	4.99
	ILU(1)	none			60	6.04	8.20
	ILUT	none	(p,t)=(5,1.0D-08)		1,362	32.40	11.76
	none	none		30	668(20,040)	315.35	52.45
	Jacobi	none		30	731(21,930)	347.32	53.02
	SSOR	none	Ω=1.0	30	17(510)	12.95	6.49
GMRES	D-ILU	none	thres=1.0D-08	30	17(510)	12.79	6.62
	ILU(0)	none		30	17(510)	12.64	9.23
	ILU(1)	none		30	6(180)	10.37	12.03
	ILUT	none	(p,t)=(5,1.0D-08)	30	57(1,710)	30.56	10.60

表中補足 : NG は未収束

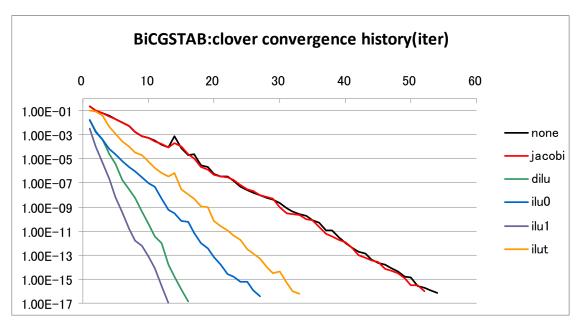
ov5d 収束特性:

					restarts	演算量	total time
solver	precondition	reordering	parameter	M	(iter)	(GFLOP)	(sec)
	none	none			155	68.58	28.01
	none	RCM			155	68.58	27.23
CGNE	none	AMD			155	68.58	27.20
	none	ND			155	68.58	26.64
	none	none			155	168.09	24.49
00015(00+0)	none	none	A^*A<1.0E-15		155	168.09	23.91
CGNE(A^*A)	D-ILU	none	thres=1.0D-08		99	322.02	1,016.75
	ILU(0)	none			39	126.84	2,606.39
CGNR	none	none			150	66.37	26.59
CGS	none	none			NG		
	none	none			1,312	581.51	77.81
	Jacobi	none			1,203	533.33	71.92
BICGSTAB	SSOR	none	Ω=1.0		NG		
BICGSTAB	D-ILU	none	thres=1.0D-08		98	86.78	75.84
	ILU(0)	none			54	47.80	186.32
	ILUT	none	(p,t)=(5,1.0D-08)		497	221.44	85.86
	none	none		85	20(1,785)	396.86	84.67
	Jacobi	none		85	22(1,870)	436.65	89.56
GMRES	SSOR	none	Ω=1.0	45	9(405)	349.90	73.44
GWINES	D-ILU	none	thres=1.0D-08	40	9(360)	349.77	106.46
	ILU(0)	none		55	` ′		158.28
	ILUT	none	(p,t)=(5,1.0D-08)	60	24(1,440)	478.63	119.49

表中補足 : NG は未収束

6. 残差履歴

以下、BiCGSTAB と GMRES の残差履歴を示します。これらの履歴は、(1) 反復回数・残差、(2) 演算量・残差の 2 つの履歴を図示したものである。



BiCGSTAB: clover (反復回数 vs. 残差)

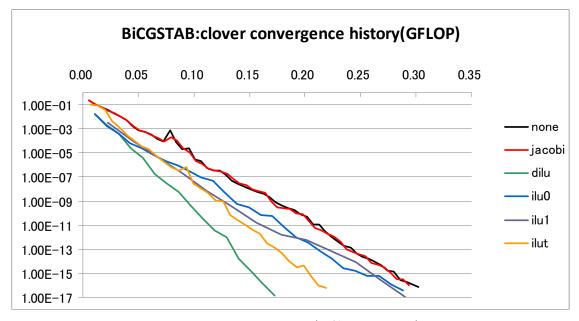
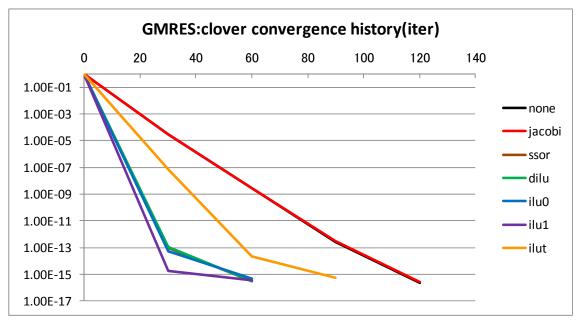
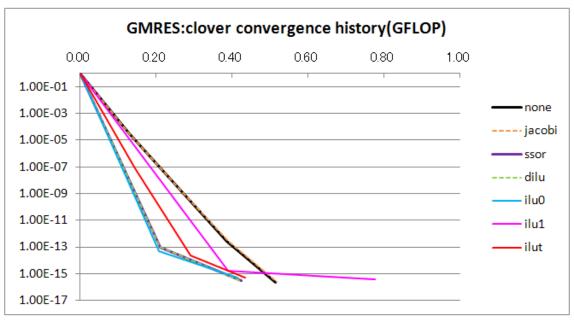


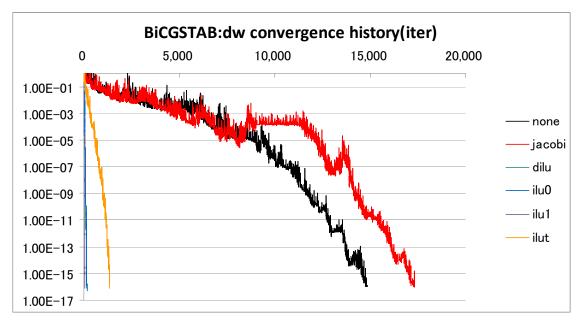
図 BiCGSTAB: clover (演算量 vs. 残差)



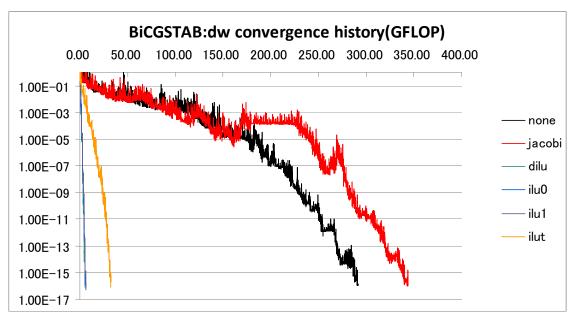
GMRES: clover (反復回数 vs. 残差)



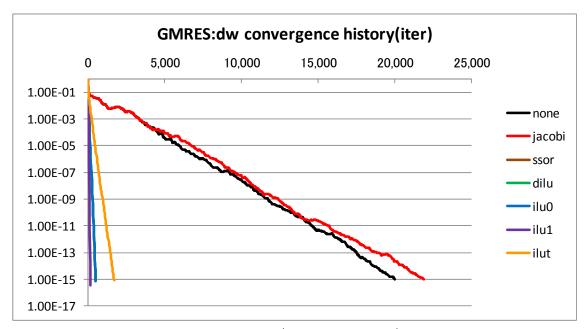
GMRES: clover (演算量 vs. 残差)



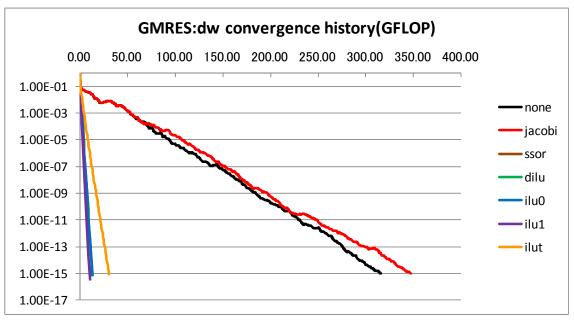
BiCGSTAB: dw (反復回数 vs. 残差)



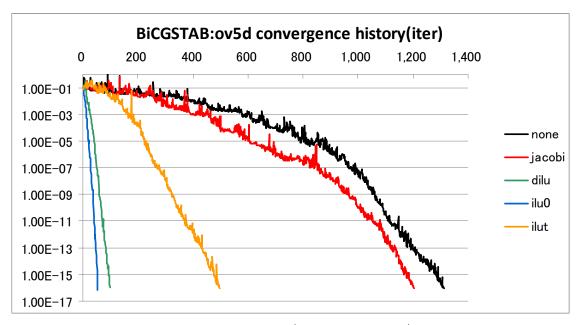
BiCGSTAB: dw (演算量 vs. 残差)



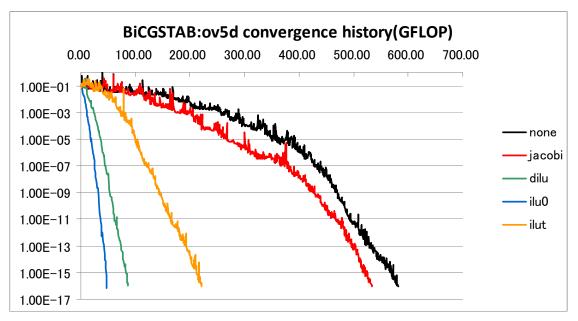
GMRES: dw (反復回数 vs. 残差)



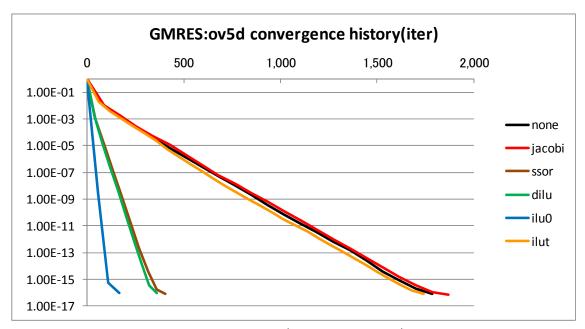
GMRES: dw (演算量 vs. 残差)



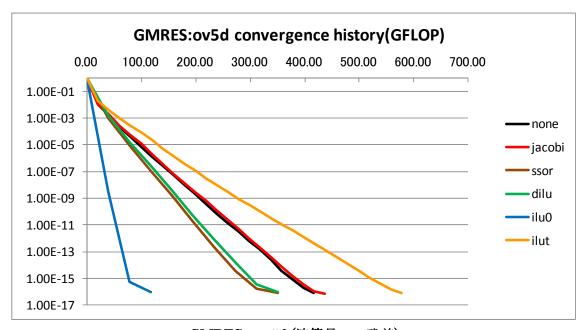
BiCGSTAB: ov5d (反復回数 vs. 残差)



BiCGSTAB: ov5d (演算量 vs. 残差)



GMRES: ov5d (反復回数 vs. 残差)



GMRES: ov5d (演算量 vs. 残差)

7. 並列性に関する補足

本報告で評価した各反復解法では非対称行列-ベクトル積,ベクトルの内積,ベクトルの 積和などが主たる演算パーツになっており、ベクトルのブロック分割により並列化が可能 である。特に行列-ベクトル積は各行毎の並列性を有しており、行方向の分割によって完全 並列化が可能となる。

一方、前処理行列では Jacobi 前処理を除き、行単位の並列性は有していない。特に ILU 系統の前処理行列による前進消去・後退代入演算は、収束性を改善できる反面、演算の逐次性が強く収束性劣化との兼ね合いで並列化を検討する必要がある。

超並列環境における ILU 系前処理の並列化技法については下記参考文献に詳しい。

E. de Sturler: Incomplete Block LU Preconditioners on Slightly Overlapping Subdomains for a Massively Parallel Computer: Applied Numerical Mathematics Volume 19, Issues 1–2, November 1995, Pages 129–146 Special Issue on Massively Parallel Computing and Applications