# Lis **ユーザマニュアル** バージョン 1.2.93



The Scalable Software Infrastructure Project http://www.ssisc.org/

2012年8月9日

 $\label{lem:copyright} \ensuremath{\text{CO}}\xspace\xspace\xspace\xspace\xspace\xspace\xspace\xspace\xspace\xspace} \text{Copyright (C) 2002-2012 The Scalable Software Infrastructure Project, supported by "Development of Software Infrastructure for Large Scale Scientific Simulation" Team, CREST, JST$ 

Akira Nishida, Research Institute for Information Technology, Kyushu University, 6-10-1, Hakozaki, Higashi-ku, Fukuoka 812-8581 Japan

All rights reserved.

Redistribution and use in source and binary forms, with or without modification, are permitted provided that the following conditions are met:

- 1. Redistributions of source code must retain the above copyright notice, this list of conditions and the following disclaimer.
- 2. Redistributions in binary form must reproduce the above copyright notice, this list of conditions and the following disclaimer in the documentation and/or other materials provided with the distribution.
- 3. Neither the name of the University nor the names of its contributors may be used to endorse or promote products derived from this software without specific prior written permission.

THIS SOFTWARE IS PROVIDED BY THE SCALABLE SOFTWARE INFRASTRUCTURE PROJECT "AS IS" AND ANY EXPRESS OR IMPLIED WARRANTIES, INCLUDING, BUT NOT LIMITED TO, THE IMPLIED WARRANTIES OF MERCHANTABILITY AND FITNESS FOR A PARTICULAR PURPOSE ARE DISCLAIMED. IN NO EVENT SHALL THE SCALABLE SOFTWARE INFRASTRUCTURE PROJECT BE LIABLE FOR ANY DIRECT, INDIRECT, INCIDENTAL, SPECIAL, EXEMPLARY, OR CONSEQUENTIAL DAMAGES (INCLUDING, BUT NOT LIMITED TO, PROCUREMENT OF SUBSTITUTE GOODS OR SERVICES; LOSS OF USE, DATA, OR PROFITS; OR BUSINESS INTERRUPTION) HOWEVER CAUSED AND ON ANY THEORY OF LIABILITY, WHETHER IN CONTRACT, STRICT LIABILITY, OR TORT (INCLUDING NEGLIGENCE OR OTHERWISE) ARISING IN ANY WAY OUT OF THE USE OF THIS SOFTWARE, EVEN IF ADVISED OF THE POSSIBILITY OF SUCH DAMAGE.

# 目 次

0	バー	-ジョン 1.1 からの変更点	2
1	はじ	<b>じめに</b>	3
2	イン	<b>ノストール</b>	4
	2.1	システム要件	4
	2.2	アーカイブの展開	4
	2.3	UNIX 及び互換システムへのインストール	4
		2.3.1 ソースツリーの設定	4
		2.3.2 実行ファイルの生成	5
		2.3.3 インストール	8
	2.4	Windows システムへのインストール	8
	2.5	テスト	9
		2.5.1 test1	9
		2.5.2 test2	9
		2.5.3 test3	9
		2.5.4 test4	10
		2.5.5 test5	10
		2.5.6 etest1	10
		2.5.7 etest2	10
		2.5.8 etest3	11
		2.5.9 etest4	11
		2.5.10 etest5	11
		2.5.11 spmvtest1	11
		2.5.12 spmvtest2	12
		2.5.13 spmvtest3	12
		2.5.14 spmvtest4	13
		2.5.15 spmvtest5	13
	2.6	制限事項	13
	2.0	DIRECT PROPERTY OF THE PROPERT	10
3	基本	<b>、操作</b>	14
	3.1	初期化・終了処理	14
	3.2	ベクトル操作	15
	3.3	行列操作	18
	3.4	線型方程式の求解	24
	3.5	固有値問題の求解	28
	3.6	プログラムの作成	31
	3.7	コンパイル・リンク	34
	3.8	実行	36
4	4 倍		38
	4.1	4 倍精度演算の使用	38

5	行列	l格納形式		<b>4</b> 0
	5.1	Compressed	d Row Storage (CRS)	40
		5.1.1 行列	川の作成 (逐次, マルチスレッド環境)	40
		5.1.2 行列	川の作成 (マルチプロセス環境)	41
		5.1.3 関連	直する関数	41
	5.2	Compressed	d Column Storage (CCS)	42
		5.2.1 行列	川の作成 (逐次, マルチスレッド環境)	42
		5.2.2 行列	Jの作成 (マルチプロセス環境)	43
			[する関数	43
	5.3	Modified C	Compressed Sparse Row (MSR)	44
		5.3.1 行列	引の作成 (逐次, マルチスレッド環境)	44
		5.3.2 行列	Jの作成 (マルチプロセス環境)	45
		5.3.3 関連	[する関数	45
	5.4	Diagonal (I	DIA)	46
		5.4.1 行列	Jの作成 (逐次環境)	46
		5.4.2 行列	llの作成 (マルチスレッド環境)	47
		5.4.3 行列	Jの作成 (マルチプロセス環境)	48
		5.4.4 関連	[する関数	48
	5.5	Ellpack-Itp	ack Generalized Diagonal (ELL)	49
			川の作成 (逐次, マルチスレッド環境)	49
		5.5.2 行列	lの作成 (マルチプロセス環境)	50
		5.5.3 関連	[する関数	50
	5.6	Jagged Dia	agonal (JDS)	51
			Jの作成 (逐次環境)	52
			lの作成 (マルチスレッド環境)	53
		5.6.3 行列	Jの作成 (マルチプロセス環境)	54
			[する関数	54
	5.7	_	se Row (BSR)	56
			川の作成 (逐次, マルチスレッド環境)	56
			Jの作成 (マルチプロセス環境)	57
			[する関数	57
	5.8	_	se Column (BSC)	58
			Jの作成 (逐次, マルチスレッド環境)	58
			Jの作成 (マルチプロセス環境)	59
			[する関数	59
	5.9		lock Row (VBR)	60
			Jの作成 (逐次, マルチスレッド環境)	61
			引の作成(マルチプロセス環境)	62
			<b>連する関数</b>	63
	5.10		e (COO)	64
			川の作成 (逐次, マルチスレッド環境)	64
		- 5.10.9 2字万	の作成 / フルチプロセス環境)	65

		5.10.3	関連する関数	65
	5.11	Dense	(DNS)	66
		5.11.1	行列の作成(逐次、マルチスレッド環境)	66
		5.11.2	行列の作成 (マルチプロセス環境)	67
		5.11.3	関連する関数	67
c	日日 米人			3.0
6	関数			38 cc
	6.1			69 66
		6.1.1		69 66
		6.1.2	v	69 <del>7</del> 6
		6.1.3	•	70
		6.1.4		71 
		6.1.5	<u> </u>	72 
		6.1.6		72
		6.1.7		73 -
		6.1.8	<u> </u>	74
		6.1.9		75
			<u> </u>	76
				77
				77
				78
				78
				79
	6.2	行列操		80
		6.2.1	lis_matrix_create	80
		6.2.2	·	80
		6.2.3	•	81
		6.2.4	lis_matrix_malloc	81
		6.2.5	lis_matrix_set_value	82
		6.2.6	lis_matrix_assemble	82
		6.2.7	lis_matrix_set_size	83
		6.2.8	lis_matrix_get_size	84
		6.2.9	lis_matrix_get_range	84
		6.2.10	lis_matrix_set_type	85
		6.2.11	lis_matrix_get_type	86
		6.2.12	lis_matrix_set_blocksize	86
		6.2.13	lis_matrix_convert	87
		6.2.14	lis_matrix_copy	87
		6.2.15	lis_matrix_get_diagonal	88
		6.2.16	lis_matrix_set_crs	89
		6.2.17	lis_matrix_set_ccs	89
		6.2.18	lis_matrix_set_msr	90
		6 2 10	lig matrix get die	വ

	6.2.20	lis_matrix_set_ell
	6.2.21	lis_matrix_set_jds
	6.2.22	lis_matrix_set_bsr
	6.2.23	lis_matrix_set_bsc
	6.2.24	lis_matrix_set_vbr
	6.2.25	lis_matrix_set_coo
	6.2.26	lis_matrix_set_dns
6.3	ベクト	ルと行列の計算 97
	6.3.1	lis_vector_scale
	6.3.2	lis_vector_dot
	6.3.3	lis_vector_nrm1
	6.3.4	lis_vector_nrm2
	6.3.5	lis_vector_nrmi
	6.3.6	lis_vector_axpy
	6.3.7	lis_vector_xpay
	6.3.8	lis_vector_axpyz
	6.3.9	lis_matrix_scaling
	6.3.10	lis_matvec
	6.3.11	lis_matvect
6.4	線型方	程式の求解
	6.4.1	lis_solver_create
	6.4.2	lis_solver_destroy
	6.4.3	lis_solver_set_option
	6.4.4	$lis\_solver\_set\_optionC \ . \ . \ . \ . \ . \ . \ . \ . \ . \ $
	6.4.5	lis_solve
	6.4.6	lis_solve_kernel
	6.4.7	lis_solver_get_status
	6.4.8	lis_solver_get_iters
	6.4.9	lis_solver_get_itersex
	6.4.10	lis_solver_get_time
	6.4.11	lis_solver_get_timeex
	6.4.12	$lis\_solver\_get\_residualnorm$
	6.4.13	lis_solver_get_rhistory
	6.4.14	lis_solver_get_solver
	6.4.15	lis_get_solvername
6.5	固有值	問題の求解
	6.5.1	lis_esolver_create
	6.5.2	lis_esolver_destroy
	6.5.3	lis_esolver_set_option
	6.5.4	$lis\_esolver\_set\_optionC \ \dots \ $
	6.5.5	lis_esolve
	6.5.6	lis_esolver_get_status

	6.5.7	lis_esolver_get_iters	121
	6.5.8	lis_esolver_get_itersex	122
	6.5.9	$lis\_esolver\_get\_time \ . \ . \ . \ . \ . \ . \ . \ . \ . \ $	122
	6.5.10	$lis\_esolver\_get\_timeex \dots $	123
	6.5.11	lis_esolver_get_residualnorm	123
	6.5.12	lis_esolver_get_rhistory	124
	6.5.13	lis_esolver_get_evalues	124
	6.5.14	lis_esolver_get_evectors	125
	6.5.15	lis_esolver_get_esolver	126
	6.5.16	lis_get_esolvername	127
6.6	ファイ	ル操作	128
	6.6.1	lis_input	128
	6.6.2	lis_input_vector	129
	6.6.3	lis_input_matrix	130
	6.6.4	lis_output	131
	6.6.5	lis_output_vector	132
	6.6.6	lis_output_matrix	133
6.7	その他		134
	6.7.1	lis_initialize	134
	6.7.2	lis_finalize	134
	6.7.3	lis_wtime	135
	6.7.4	CHKERR	135
多考文献	扰		136
、ファ	イル形	式	138
A.1	拡張 №	Iatrix Market 形式	138
A.2	Harwe	ll-Boeing 形式	139
		ル用拡張 Matrix Market 形式	
Δ Δ	ベクト	ル用 PLAIN 形式	140

# 0 バージョン 1.1 からの変更点

- 1. 固有値解法を追加.
- 2. 関数の仕様を一部変更.
  - (a) lis\_output\_residual\_history(), lis\_get\_residual\_history()をそれぞれ lis\_solver\_output\_rhistory(), lis\_solver\_get\_rhistory()に変更.
  - (b) Fortran インタフェース lis\_vector\_set\_value(), lis\_vector\_get\_value() のオリジンを 1 に変更.
  - (c) Fortran インタフェース lis\_vector\_set\_size() のオリジンを 1 に変更.
  - (d) 演算精度に関するオプションの名称を-precision から-f に変更.
- 3. 整数型の仕様を変更.
  - (a) C プログラムにおける整数型を LIS\_INT に変更. LIS\_INT のデフォルト値は int. プリプロセッサマクロ\_LONGLONG が定義された場合には, long long int に置き換えられる.
  - (b) Fortran プログラムにおける整数型を LIS\_INTEGER に変更. LIS\_INTEGER のデフォルト値は integer. プリプロセッサマクロ LONGLONG が定義された場合には, integer\*8 に置き換えられる.

# 1 はじめに

Lis (a Library of Iterative Solvers for linear systems) は、大規模実疎行列を係数とする線型方程式

Ax = b

# 及び標準固有値問題

 $Ax = \lambda x$ 

を解くための並列反復法ライブラリである. 対応する線型方程式解法, 固有値解法の一覧を表 1-2, 前処理を表 3 に示す. また行列格納形式の一覧を表 4 に示す.

表 1: 線型方程式解法

表 2: 固有値解法

~~~~~~~~~~~~~~~~~~~~~~~~~~~~~~~~~~~~~~	11±±0/0+/4	一
CG	CR	Power
$\operatorname{BiCG}$	BiCR[2]	Inverse
CGS	CRS[3]	Approximate Inverse
BiCGSTAB	BiCRSTAB[3]	Rayleigh Quotient
GPBiCG	GPBiCR[3]	Subspace
BiCGSafe[1]	BiCRSafe[4]	Lanczos
BiCGSTAB(l)	TFQMR	CG[15, 16]
Jacobi	Orthomin(m)	CR[17]
Gauss-Seidel	GMRES(m)	
SOR	FGMRES(m)[5]	
IDR(s)[13]	MINRES[14]	

表 3: 前処理

表 4: 格納形式

Jacobi	Compressed Row Storage	$\overline{\text{(CRS)}}$
SSOR	Compressed Column Storage	(CCS)
ILU(k)	Modified Compressed Sparse Row	(MSR)
ILUT[6, 7]	Diagonal	(DIA)
Crout ILU[8, 7]	Ellpack-Itpack Generalized Diagonal	(ELL)
I+S[9]	Jagged Diagonal	(JDS)
SA-AMG[10]	Block Sparse Row	(BSR)
Hybrid[11]	Block Sparse Column	(BSC)
SAINV[12]	Variable Block Row	(VBR)
Additive Schwarz	Dense	(DNS)
ユーザ定義	Coordinate	(COO)

# 2 インストール

本節では、インストール、テストの手順について述べる. なおここでは Linux クラスタ環境を想定している.

### 2.1 システム要件

Lis のインストールには C コンパイラが必要である。また、Fortran インタフェースを使用する場合は Fortran コンパイラ、AMG 前処理ルーチンを使用する場合は Fortran 90 コンパイラが必要である。並列計 算環境では、OpenMP ライブラリまたは MPI-1 ライブラリを使用する。表 5 に主な動作確認環境を示す (表 7 も参照のこと).

C コンパイラ (必須) OS Intel C/C++ Compiler 7.0, 8.0, 9.1, 10.1, 11.1, Linux Intel C++ Composer XE Windows IBM XL C/C++ V7.0, 9.0 AIX Linux Sun WorkShop 6, Sun ONE Studio 7, Solaris Sun Studio 11, 12 PGI C++ 6.0, 7.1, 10.5 Linux gcc 3.3, 4.3 Linux  ${\operatorname{Mac}}$  OS X Windows Microsoft Visual C++ 2008, 2010, 2012RC Windows Fortran コンパイラ (オプション) OS Intel Fortran Compiler 8.1, 9.1, 10.1, 11.1, Linux Intel Fortran Composer XE Windows IBM XL Fortran V9.1, 11.1 AIX Linux Sun WorkShop 6, Sun ONE Studio 7, Solaris Sun Studio 11, 12 PGI Fortran 6.0, 7.1, 10.5 Linux g77 3.3 Linux Mac OS X gfortran 4.3, 4.4 g95 0.91 Windows

表 5: 主な動作確認環境

# 2.2 アーカイブの展開

次のコマンドを入力し、アーカイブを展開する. (\$VERSION) はバージョンを示す.

>gunzip -c lis-(\$VERSION).tar.gz | tar xvf - これにより、ディレクトリ lis-(\$VERSION) に図 1 に示すサブディレクトリが作成される.

# 2.3 UNIX 及び互換システムへのインストール

#### 2.3.1 ソースツリーの設定

次のコマンドを入力してスクリプトを実行し、ソースツリーを設定する.

lis-(\$VERSION)

- + config
- | 設定ファイル
- + include
- Ⅰ ヘッダファイル
- + src
- Ⅰ ソースファイル
- + test
- Ⅰ テストプログラム
- + win32

Windows システム用の設定ファイル

図 1: lis-(\$VERSION).tar.gz のファイル構成

● デフォルトの設定を使用する場合: >./configure

• インストール先を指定する場合: >./configure --prefix=<install-dir>

表 6 に主な設定オプションを示す。また、表 7 に TARGET として指定できる主な計算機環境を示す。

表 6: 主な設定オプション (一覧は ./configure --help を参照)

enable-omp	OpenMP ライブラリを使用
enable-mpi	MPI ライブラリを使用
enable-fortran	Fortran インタフェースを使用
enable-saamg	SA-AMG 前処理を使用
enable-quad	4 倍精度演算を使用
enable-longlong	64 ビット整数を使用
enable-shared	動的リンクを使用
enable-gprof	GNU プロファイラを使用
prefix= <install-dir></install-dir>	インストール先を指定
TARGET= <target></target>	計算機環境を指定
CC= <c_compiler></c_compiler>	C コンパイラを指定
CFLAGS= <c_flags></c_flags>	C コンパイラオプションを指定
FC= <fortran_compiler></fortran_compiler>	Fortran コンパイラを指定
FCFLAGS= <fc_flags></fc_flags>	Fortran コンパイラオプションを指定
LDFLAGS= <ld_flags></ld_flags>	リンクオプションを指定

#### 2.3.2 実行ファイルの生成

ディレクトリ lis-(\$VERSION) において次のコマンドを入力し、実行ファイルを生成する.

>make

実行ファイルが正常に生成されたかどうかを確認するには、ディレクトリ lis-(\$VERSION) において次のコマンドを入力し、ディレクトリ lis-(\$VERSION)/test に生成された実行ファイルを用いてテストを行う.

表 7: TARGET の例 (詳細は lis-(\$VERSION)/configure.in を参照)

<target></target>	等価なオプション		
cray_xt3_cross	./configure CC=cc FC=ftn CFLAGS="-03 -B -fastsse -tp k8-64"		
	FCFLAGS="-03 -fastsse -tp k8-64 -Mpreprocess" FCLDFLAGS="-Mnomain"		
	ac_cv_sizeof_void_p=8 cross_compiling=yesenable-mpi		
	ax_f77_mangling="lower case, no underscore, extra underscore"		
fujitsu_fx10_cross	./configure CC=fccpx FC=frtpx CFLAGS="-Kfast,ocl,preex -w"		
	FCFLAGS="-Kfast,ocl,preex -Cpp -fs" FCLDFLAGS="-mlcmain=main"		
	ac_cv_sizeof_void_p=8 cross_compiling=yes		
	ax_f77_mangling="lower case, underscore, no extra underscore"		
hitachi_sr16k	./configure CC=cc FC=f90 CFLAGS="-Os -noparallel"		
	FCFLAGS="-Oss -noparallel" FCLDFLAGS="-1f90s"		
	ac_cv_sizeof_void_p=8		
	ax_f77_mangling="lower case, underscore, no extra underscore"		
ibm_bgl_cross	./configure CC=blrts_xlc FC=blrts_xlf90		
	CFLAGS="-03 -qarch=440d -qtune=440 -qstrict		
	-I/bgl/BlueLight/ppcfloor/bglsys/include"		
	FCFLAGS="-03 -qarch=440d -qtune=440 -qsuffix=cpp=F90 -w		
	-I/bgl/BlueLight/ppcfloor/bglsys/include"		
	ac_cv_sizeof_void_p=4 cross_compiling=yesenable-mpi		
	ax_f77_mangling="lower case, no underscore, no extra underscore"		
nec_es_cross	./configure CC=esmpic++ FC=esmpif90 AR=esar RANLIB=true		
	ac_cv_sizeof_void_p=8 ax_vector_machine=yes cross_compiling=yes		
	enable-mpienable-omp		
	ax_f77_mangling="lower case, no underscore, extra underscore"		
nec_sx9_cross	./configure CC=sxmpic++ FC=sxmpif90 AR=sxar RANLIB=true		
	ac_cv_sizeof_void_p=8 ax_vector_machine=yes cross_compiling=yes		
	ax_f77_mangling="lower case, no underscore, extra underscore"		

#### >make check

このテストでは、 $Matrix\ Market\ 形式のファイル\ test/testmat.mtx$  から行列、ベクトルデータを読み込み、線型方程式 Ax=b の解を test/sol.txt に、また収束履歴を test/res.txt に書き出す。解の要素の値がすべて 1 ならば正常である。 $SGI\ Altix\ 3700$  上での実行結果を以下に示す。

```
- デフォルト ―
matrix order = 100 x 100 (460 nonzero entries)
initial vector x = 0
precision : double
solver : BiCG 2
precon : none
storage : CRS
lis_solve : normal end
BiCG: number of iterations = 15 (double = 15, quad = 0)
BiCG: elapsed time = 5.178690e-03 sec.
BiCG: preconditioner = 1.277685e-03 sec.
BiCG:
        matrix creation
                             = 1.254797e-03 sec.
BiCG: linear solver
                             = 3.901005e-03 sec.
BiCG: relative residual 2-norm = 6.327297e-15
```

```
---enable-omp ———
max number of threads = 32
number of threads = 2
matrix order = 100 x 100 (460 nonzero entries)
initial vector x = 0
precision : double
solver : BiCG 2
precon : none
storage : CRS
lis_solve : normal end
BiCG: number of iterations = 15 (double = 15, quad = 0)
BiCG: elapsed time
                          = 8.960009e-03 sec.
BiCG: preconditioner
                          = 2.297878e-03 sec.
BiCG: matrix creation
                          = 2.072096e-03 sec.
BiCG: linear solver
                          = 6.662130e-03 sec.
BiCG: relative residual 2-norm = 6.221213e-15
```

```
--enable-mpi -
number of processes = 2
matrix order = 100 x 100 (460 nonzero entries)
initial vector x = 0
precision : double
solver
        : BiCG 2
precon
         : none
storage : CRS
lis_solve : normal end
BiCG: number of iterations = 15 (double = 15, quad = 0)
BiCG: elapsed time
                              = 2.911400e-03 sec.
BiCG: preconditioner
                            = 1.560780e-04 sec.
BiCG:
         matrix creation
                             = 1.459997e-04 sec.
BiCG:
       linear solver
                              = 2.755322e-03 \text{ sec.}
BiCG: relative residual 2-norm = 6.221213e-15
```

#### 2.3.3 インストール

\$(INSTALLDIR)

ディレクトリ lis-(\$VERSION) において次のコマンドを入力し, インストール先のディレクトリにファイルを複製する.

>make install

これにより、ディレクトリ\$(INSTALLDIR)に以下のファイルが複製される.

```
+include
| +lis_config.h lis.h lisf.h
+lib
| +liblis.a
+share
```

+doc/lis examples/lis

lis\_config.h はライブラリを生成する際に、また lis.h は C, lisf.h は Fortran でライブラリを使用する際に必要なヘッダファイルである. liblis.a は生成されたライブラリファイルである. ライブラリファイルが正常にインストールされたかどうかを確認するには、ディレクトリ lis-(\$VERSION) において次のコマンドを入力し、ディレクトリ examples/lis に生成された実行ファイルを用いてテストを行う.

>make installcheck

#### 2.4 Windows システムへのインストール

ディレクトリ lis-(\$VERSION)/win32 にある Microsoft Visual Studio 用ソリューションファイルまたはプロジェクトファイルのうち、必要なものを使用する. lis\_with\_fortran.sln は Intel Visual Fortran Compiler, lis\_with\_fortran\_mpi.sln は Visual Fortran 及び MPICH2 ライブラリを併用する場合のソ

リューションファイルである. ヘッダファイル はディレクトリ lis-(\$VERSION)/include に格納される. lis\_config\_win32.h はライブラリを生成する際に、また lis.h は C, lisf.h は Fortran でライブラリを使用する際に必要なヘッダファイルである. 生成されたライブラリはディレクトリ lis-(\$VERSION)/lib に格納される. テストプログラムの実行ファイルはディレクトリ lis-(\$VERSION)/test に格納される.

# 2.5 テスト

#### 2.5.1 test1

ディレクトリ lis-(\$VERSION)/test において

>test1 matrix\_filename rhs\_setting solution\_filename residual\_filename [options] と入力すると、matrix\_filename の示す行列データファイルから行列データを読み込み、線型方程式 Ax=b を options で指定された解法で解く. また、解を result\_filename に、収束履歴を residual\_filename に 書き出す. 入力可能な行列データ形式は Matrix Market 形式である. rhs\_setting には

0 行列データファイルに含まれている右辺ベクトルを用いる

 $b=(1,\ldots,1)^T$  を用いる

 $b = A \times (1, \dots, 1)^T$  を用いる

rhs\_filename 右辺ベクトルのファイル名

のいずれかを指定できる. rhs\_filename は PLAIN 形式, Matrix Market 形式に対応している. test1f.F は test1.c の Fortran 版である.

#### 2.5.2 test2

ディレクトリ lis-(\$VERSION)/test において

>test2 m n matrix\_type solution\_filename residual\_filename [options] と入力すると、2 次元 Poisson 方程式を 5 点中心差分で離散化して得られる次数 mn の 5 重対角行列を係数とする線型方程式 Ax = b を、matrix\_type で指定された行列格納形式、options で指定された解法で解く、また、解を result\_filename に収束履歴を residual\_filename に書き出す。ただし、線型方程式 Ax = bの解ベクトルの値がすべて 1 となるように右辺ベクトル b を設定している。m、n は各次元の格子点数である。

### 2.5.3 test3

ディレクトリ lis-(\$VERSION)/test において

>test3 1 m n matrix\_type solution\_filename residual\_filename [options] と入力すると、3 次元 Poisson 方程式を 7 点中心差分で離散化して得られる次数 lmn の 7 重対角行列を係数とする線型方程式 Ax=b を、matrix\_type で指定された行列格納形式、options で指定された解法で解く、また、解を result\_filename に収束履歴を residual\_filename に書き出す。ただし、線型方程式 Ax=b の解ベクトルの値がすべて 1 となるように右辺ベクトル b を設定している。1, m, n は各次元の格子点数である。

#### 2.5.4 test4

線型方程式 Ax=b を指定された解法で解き、解を表示する. 行列 A は次数 12 の 3 重対角行列

$$A = \begin{pmatrix} 2 & -1 & & & \\ -1 & 2 & -1 & & & \\ & \ddots & \ddots & \ddots & \\ & & -1 & 2 & -1 \\ & & & -1 & 2 \end{pmatrix}$$

である. 右辺ベクトルb は解x がすべて 1 となるように設定している. test4f.F は test4.c の Fortran 版である.

#### 2.5.5 test5

ディレクトリ lis-(\$VERSION)/test において

>test5 n gamma [options]

と入力すると、線型方程式 Ax = b を指定された解法で解き、解を表示する. 行列 A は次数 n の Toepliz 行列

$$A = \begin{pmatrix} 2 & 1 & & & & \\ 0 & 2 & 1 & & & \\ \gamma & 0 & 2 & 1 & & \\ & \ddots & \ddots & \ddots & \ddots & \\ & & \gamma & 0 & 2 & 1 \\ & & & \gamma & 0 & 2 \end{pmatrix}$$

である. 右辺ベクトルbは解xがすべて1となるように設定している.

# 2.5.6 etest1

ディレクトリ lis-(\$VERSION)/test において

>etest1 matrix\_filename solution\_filename residual\_filename [options] と入力すると、matrix\_filename の示す行列データファイルから行列データを読み込み、固有値問題  $Ax = \lambda x$ を options で指定された解法で解いて、指定されたモードの固有値を表示する。また、固有値に対応する固有ベクトルを result\_filename に、収束履歴を residual\_filename に書き出す。入力可能な行列データ形式は Matrix Market 形式である。etest1f.F は etest1.c の Fortran 版である。

### 2.5.7 etest2

ディレクトリ lis-(\$VERSION)/test において

>etest2 m n matrix\_type solution\_filename residual\_filename [options] と入力すると、2 次元 Helmholtz 方程式を 5 点中心差分で離散化して得られる次数 mn の 5 重対角行列に関する固有値問題  $Ax = \lambda x$  を、matrix\_type で指定された行列格納形式、options で指定された解法で解き、指定されたモードの固有値を表示する。また、固有値に対応する固有ベクトルを result\_filename に、収束履歴を residual\_filename に書き出す。m、n は各次元の格子点数である。

#### 2.5.8 etest3

ディレクトリ lis-(\$VERSION)/test において

>etest3 1 m n matrix\_type solution\_filename residual\_filename [options] と入力すると、3 次元 Helmholtz 方程式を 7 点中心差分で離散化して得られる次数 lmn の 7 重対角行列に関する固有値問題  $Ax = \lambda x$  を、matrix\_type で指定された行列格納形式、options で指定された解法で解き、指定されたモードの固有値を表示する。また、固有値に対応する固有ベクトルを result\_filename に、収束履歴を residual\_filename に書き出す。1、m、n は各次元の格子点数である。

#### 2.5.9 etest4

ディレクトリ lis-(\$VERSION)/test において

>etest4 n [options]

と入力すると、固有値問題  $Ax = \lambda x$  を指定された解法で解き、指定されたモードの固有値を表示する. 行列 A は次数 n の 3 重対角行列

$$A = \begin{pmatrix} 2 & -1 & & & \\ -1 & 2 & -1 & & & \\ & \ddots & \ddots & \ddots & \\ & & -1 & 2 & -1 \\ & & & -1 & 2 \end{pmatrix}$$

である. etest4f.F は etest4.c の Fortran 版である

#### 2.5.10 etest5

ディレクトリ lis-(\$VERSION)/test において

>etest5 evalue\_filename evector\_filename

と入力すると、固有値問題  $Ax=\lambda x$  を Subspace 法により解き、絶対値最小のものから順に 2 個の固有値を evalue\_filename に、対応する固有ベクトルを evector\_filename に拡張 Matrix Market 形式 (付録 A を 参照) で書き出す、行列 A は次数 12 の 3 重対角行列

$$A = \begin{pmatrix} 2 & -1 & & & \\ -1 & 2 & -1 & & & \\ & \ddots & \ddots & \ddots & \\ & & -1 & 2 & -1 \\ & & & -1 & 2 \end{pmatrix}$$

である.

#### 2.5.11 spmvtest1

ディレクトリ lis-(\$VERSION)/test において >spmvtest1 n iter [matrix\_type]

と入力すると、1 次元 Poisson 方程式を 3 点中心差分で離散化して得られる次数 n の 3 重対角係数行列

$$A = \begin{pmatrix} 2 & -1 & & & \\ -1 & 2 & -1 & & & \\ & \ddots & \ddots & \ddots & \\ & & -1 & 2 & -1 \\ & & & -1 & 2 \end{pmatrix}$$

と  $(1,\dots,1)^T$  との積を iter で指定された回数実行し、FLOPS 値を算出する.必要なら matrix\_type により、

り 実行可能なすべての行列格納形式について測定する

1-11 行列格納形式の番号

のいずれかを指定する.

# 2.5.12 spmvtest2

ディレクトリ lis-(\$VERSION)/test において

>spmvtest2 m n iter [matrix\_type]

と入力すると、2 次元 Poisson 方程式を 5 点中心差分で離散化して得られる次数 mn の 5 重対角係数行列とベクトル  $(1,\ldots,1)^T$  との積を iter で指定された回数実行し、FLOPS 値を算出する. 必要なら matrix\_type により、

り 実行可能なすべての行列格納形式について測定する

1-11 行列格納形式の番号

のいずれかを指定する. m, n は各次元の格子点数である.

# 2.5.13 spmvtest3

ディレクトリ lis-(\$VERSION)/test において

>spmvtest3 1 m n iter [matrix\_type]

と入力すると、3 次元 Poisson 方程式を 7 点中心差分で離散化して得られる次数 lmn の 7 重対角係数行列とベクトル  $(1,\ldots,1)^T$  との積を iter で指定された回数実行し、FLOPS 値を算出する.必要なら matrix\_type により、

り 実行可能なすべての行列格納形式について測定する

1-11 行列格納形式の番号

のいずれかを指定する. 1, m, n は各次元の格子点数である.

#### 2.5.14 spmvtest4

ディレクトリ lis-(\$VERSION)/test において

>spmvtest4 matrix\_filename\_list iter [block]

と入力すると、 $matrix_filename_list$  の示す行列データファイルリストから行列データを読み込み、各行列とベクトル  $(1,\ldots,1)^T$  との積を実行可能な行列格納形式について iter で指定された回数実行し、FLOPS 値を算出する. 必要なら block により、BSR、BSC 形式のブロックサイズを指定する.

#### 2.5.15 spmvtest5

ディレクトリ lis-(\$VERSION)/test において

>spmvtest5 matrix\_filename matrix\_type iter [block]

と入力すると、 $matrix\_filename$  の示す行列データファイルから行列データを読み込み、行列とベクトル  $(1,\ldots,1)^T$  との積を行列格納形式  $matrix\_type$  について iter で指定された回数実行し、FLOPS 値を算出する。必要なら block により、BSR、BSC 形式のブロックサイズを指定する。

# 2.6 制限事項

現在のバージョンには、以下の制限がある.

#### • 前処理

- Jacobi, SSOR 以外の前処理が選択され、かつ行列 A が CRS 形式でない場合、前処理作成時に CRS 形式の行列 A が作成される.
- 線型方程式解法として BiCG 法が選択された場合, SA-AMG 前処理は使用できない.
- SA-AMG 前処理はマルチスレッド環境では使用できない.
- SAINV 前処理の前処理行列作成部分は逐次実行される.

#### ● 4 倍精度演算

- 線型方程式解法のうち、Jacobi、Gauss-Seidel、SOR、IDR(s) 法では使用できない.
- 固有値解法のうち、CG、CR 法では使用できない.
- Hybrid 前処理での内部反復解法のうち、Jacobi、Gauss-Seidel、SOR 法では使用できない.
- I+S, SA-AMG 前処理では使用できない.

# • 行列格納形式

- マルチプロセス環境において必要な配列を直接定義する場合は、CRS 形式で作成しなければならない。目的の格納形式を使用するには、lis\_matrix\_convert を使用して CRS 形式から変換する.

# 3 基本操作

本節では、ライブラリの使用方法について述べる、プログラムでは、以下の処理を行う必要がある.

- 初期化処理
- 行列の作成
- ベクトルの作成
- ソルバ (解法の情報を格納する構造体) の作成
- 行列,ベクトルへの値の代入
- 解法の設定
- 求解
- 終了処理

また、プログラムの先頭には以下の include 文を記述しなければならない.

- C #include "lis.h"
- Fortran #include "lisf.h"

lis.h, lisf.h は, インストール時に\$(INSTALLDIR)/include 下に格納される.

# 3.1 初期化・終了処理

初期化,終了処理は以下のように記述する.初期化処理はプログラムの最初に,終了処理は最後に実行しなければならない.

```
1: #include "lis.h"
2: LIS_INT main(LIS_INT argc, char* argv[])
3: {
4: lis_initialize(&argc, &argv);
5: ...
6: lis_finalize();
7: }
```

```
Fortran

1: #include "lisf.h"

2: call lis_initialize(ierr)

3: ...

4: call lis_finalize(ierr)
```

# 初期化処理

初期化処理を行うには, 関数

• C lis\_initialize(LIS\_INT\* argc, char\*\* argv[])

• Fortran subroutine lis\_initialize(LIS\_INTEGER ierr)

を用いる. この関数は、MPI の初期化、コマンドライン引数の取得等の初期化処理を行う.

LIS\_INT のデフォルト値 int は, プリプロセッサマクロ\_LONGLONG が定義された場合には long long int に, また LIS\_INTEGER のデフォルト値 integer は, プリプロセッサマクロ LONGLONG が定義された場合には integer \*8 に置き換えられる.

#### 終了処理

終了処理を行うには、関数

- C LIS\_INT lis\_finalize()
- Fortran subroutine lis\_finalize(LIS\_INTEGER ierr)

を用いる.

# 3.2 ベクトル操作

ベクトルv の次数を  $global\_n$  とする. ベクトルv を nprocs 個のプロセスで行ブロック分割する場合の各部分ベクトルの行数を  $local\_n$  とする.  $global\_n$  が nprocs で割り切れる場合は  $local\_n=global\_n$  / nprocs となる. 例えば, ベクトルv を (3.1) 式のように 2 プロセスで行ブロック分割する場合,  $global\_n$  と  $local\_n$  はそれぞれ 4 と 2 となる.

$$v = \begin{pmatrix} 0 \\ \frac{1}{2} \\ 3 \end{pmatrix} \text{ PE1}$$
(3.1)

(3.1) 式のベクトル v を作成する場合、逐次、マルチスレッド環境ではベクトル v そのものを、マルチプロセス環境では各プロセスにプロセス数で行ブロック分割した部分ベクトルを作成する.

ベクトルvを作成するプログラムは以下のように記述する。ただし、マルチプロセス環境のプロセス数はv2とする。

```
C (逐次、マルチスレッド環境)

1: LIS_INT i,n;
2: LIS_VECTOR v;
3: n = 4;
4: lis_vector_create(0,&v);
5: lis_vector_set_size(v,0,n); /* or lis_vector_set_size(v,n,0); */
6:
7: for(i=0;i<n;i++)
8: {
9: lis_vector_set_value(LIS_INS_VALUE,i,(double)i,v);
10: }
```

# - C (マルチプロセス環境) –

# - Fortran (逐次, マルチスレッド環境) -

```
1: LIS_INTEGER i,n
2: LIS_VECTOR v
3: n = 4
4: call lis_vector_create(0,v,ierr)
5: call lis_vector_set_size(v,0,n,ierr)
6:
7: do i=1,n
9: call lis_vector_set_value(LIS_INS_VALUE,i,DBLE(i),v,ierr)
10: enddo
```

### - Fortran (マルチプロセス環境) —

```
1: LIS_INTEGER i,n,is,ie
2: LIS_VECTOR v
3: n = 4
4: call lis_vector_create(MPI_COMM_WORLD,v,ierr)
5: call lis_vector_set_size(v,0,n,ierr)
6: call lis_vector_get_range(v,is,ie,ierr)
7: do i=is,ie-1
8: call lis_vector_set_value(LIS_INS_VALUE,i,DBLE(i),v,ierr);
9: enddo
```

#### 変数宣言

第2行のように

LIS\_VECTOR v;

と宣言する.

#### ベクトルの作成

ベクトルvの作成には、関数

- C LIS\_INT lis\_vector\_create(LIS\_Comm comm, LIS\_VECTOR \*vec)
- Fortran subroutine lis\_vector\_create(LIS\_Comm comm, LIS\_VECTOR vec, LIS\_INTEGER ierr)

を用いる. comm には MPI コミュニケータを指定する. 逐次, マルチスレッド環境では comm の値は無視される.

# 次数の設定

次数の設定には、関数

- C LIS\_INTEGER lis\_vector\_set\_size(LIS\_VECTOR vec, LIS\_INT local\_n, LIS\_INT global\_n)
- Fortran subroutine lis\_vector\_set\_size(LIS\_VECTIR vec, LIS\_INTEGER local\_n, LIS\_INTEGER global\_n, LIS\_INTEGER ierr)

を用いる.  $local_n$  か  $global_n$  のどちらか一方を与えなければならない.

逐次、マルチスレッド環境では、 $local_n$  は  $global_n$  に等しい。したがって、 $lis_vector_set_size(v,n,0)$  と  $lis_vector_set_size(v,0,n)$  は、いずれも次数 n のベクトルを作成する。

マルチプロセス環境においては、 $lis_vector_set_size(v,n,0)$  は各プロセス上に次数 n の部分ベクトルを作成する。一方、 $lis_vector_set_size(v,0,n)$  は各プロセス p 上に次数  $m_p$  の部分ベクトルを作成する。 $m_p$  はライブラリ側で決定される。

#### 値の代入

ベクトルvの第i行に値を代入するには、関数

- C LIS\_INT lis\_vector\_set\_value(LIS\_INT flag, LIS\_INT i, LIS\_SCALAR value, LIS\_VECTOR v)
- Fortran subroutine lis\_vector\_set\_value(LIS\_INT flag, LIS\_INT i, LIS\_SCALAR value, LIS\_VECTOR v, LIS\_INTEGER ierr)

を用いる。マルチプロセス環境では、部分ベクトルの第i行ではなく,全体ベクトルの第i行を指定する。 flag には

LIS\_INS\_VALUE 挿入: v(i) = value

LIS\_ADD\_VALUE 加算代入: v(i) = v(i) + value

のどちらかを指定する.

#### ベクトルの複製

既存のベクトルと同じ情報を持つベクトルを作成するには、関数

- C LIS\_INT lis\_vector\_duplicate(LIS\_VECTOR vin, LIS\_VECTOR \*vout)
- Fortran subroutine lis\_vector\_duplicate(LIS\_VECTOR vin, LIS\_VECTOR vout, LIS\_INTEGER ierr)

を用いる. 第1引数 LIS\_VECTOR vin はLIS\_MATRIX を指定することも可能である. この関数はベクトルの要素の値は複製しない. 値も複製する場合は , この関数の後に

- C LIS\_INT lis\_vector\_copy(LIS\_VECTOR vsrc, LIS\_VECTOR vdst)
- Fortran subroutine lis\_vector\_copy(LIS\_VECTOR vsrc, LIS\_VECTOR vdst, LIS\_INTEGER ierr)

### を呼び出す.

# ベクトルの破棄

不要になったベクトルをメモリから破棄するには、

- C LIS\_INT lis\_vector\_destroy(LIS\_VECTOR v)
- Fortran subroutine lis\_vector\_destroy(LIS\_VECTOR vec, LIS\_INTEGER ierr)

を用いる.

# 3.3 行列操作

係数行列 A の次数を  $global\_n \times global\_n$  とする. 行列 A を nprocs 個のプロセスで行ブロック分割する場合の各ブロックの行数を  $local\_n$  とする.  $global\_n$  が nprocs で割り切れる場合は  $local\_n = global\_n$  / nprocs となる. 例えば, 行列 A を (3.2) 式のように 2 個のプロセスで行ブロック分割する場合,  $global\_n$  と  $local\_n$  はそれぞれ 4 と 2 となる.

$$A = \begin{pmatrix} 2 & 1 & & \\ 1 & 2 & 1 & & \\ \hline & 1 & 2 & 1 & \\ & & 1 & 2 & \end{pmatrix}$$
PE0
PE1
(3.2)

目的の格納形式の行列を作成するには以下の3つの方法がある.

方法 1: ライブラリ関数を用いて目的の格納形式の配列を定義する場合

(3.2) 式の行列 A を CRS 形式で作成する場合、逐次、マルチスレッド環境では行列 A そのものを、マルチプロセス環境では各プロセスにプロセス数で行ブロック分割した部分行列を作成する.

行列 A を CRS 形式で作成するプログラムは以下のように記述する。ただし、マルチプロセス環境のプロセス数は 2 とする。

```
- C (逐次, マルチスレッド環境) —
 1: LIS_INT
 2: LIS_MATRIX
3: n = 4;
4: lis_matrix_create(0,&A);
                                     /* or lis_matrix_set_size(A,n,0); */
5: lis_matrix_set_size(A,0,n);
 6: for(i=0;i<n;i++) {
       if( i>0 ) lis_matrix_set_value(LIS_INS_VALUE,i,i-1,1.0,A);
7:
       if( i<n-1 ) lis_matrix_set_value(LIS_INS_VALUE,i,i+1,1.0,A);</pre>
8:
       lis_matrix_set_value(LIS_INS_VALUE,i,i,2.0,A);
9:
10: }
11: lis_matrix_set_type(A,LIS_MATRIX_CRS);
12: lis_matrix_assemble(A);
```

# - C (マルチプロセス環境) -

```
1: LIS_INT
                  i,n,gn,is,ie;
2: LIS_MATRIX
                  A:
3: gn = 4;
                                             /* or n=2 */
4: lis_matrix_create(MPI_COMM_WORLD,&A);
5: lis_matrix_set_size(A,0,gn);
                                             /* lis_matrix_set_size(A,n,0); */
 6: lis_matrix_get_size(A,&n,&gn);
7: lis_matrix_get_range(A,&is,&ie);
8: for(i=is;i<ie;i++) {
        if( i>0 ) lis_matrix_set_value(LIS_INS_VALUE,i,i-1,1.0,A);
9:
10:
        if( i<gn-1 ) lis_matrix_set_value(LIS_INS_VALUE,i,i+1,1.0,A);</pre>
        lis_matrix_set_value(LIS_INS_VALUE,i,i,2.0,A);
11:
12: }
13: lis_matrix_set_type(A,LIS_MATRIX_CRS);
14: lis_matrix_assemble(A);
```

#### - Fortran (逐次, マルチスレッド環境) -

```
1: LIS_INTEGER i,n
2: LIS_MATRIX A
3: n = 4
4: call lis_matrix_create(0,A,ierr)
5: call lis_matrix_set_size(A,0,n,ierr)
6: do i=1,n
7:    if( i>1 ) call lis_matrix_set_value(LIS_INS_VALUE,i,i-1,1.0d0,A,ierr)
8:    if( i<n ) call lis_matrix_set_value(LIS_INS_VALUE,i,i+1,1.0d0,A,ierr)
9:    call lis_matrix_set_value(LIS_INS_VALUE,i,i,2.0d0,A,ierr)
10: enddo
11: call lis_matrix_set_type(A,LIS_MATRIX_CRS,ierr)
12: call lis_matrix_assemble(A,ierr)</pre>
```

# - Fortran (マルチプロセス環境) -

```
1: LIS_INTEGER
                  i,n,gn,is,ie
2: LIS_MATRIX
3: gn = 4
4: call lis_matrix_create(MPI_COMM_WORLD,A,ierr)
5: call lis_matrix_set_size(A,0,gn,ierr)
6: call lis_matrix_get_size(A,n,gn,ierr)
7: call lis_matrix_get_range(A,is,ie,ierr)
8: do i=is,ie-1
        if( i>1 ) call lis_matrix_set_value(LIS_INS_VALUE,i,i-1,1.0d0,A,ierr)
9:
10:
        if( i<gn ) call lis_matrix_set_value(LIS_INS_VALUE,i,i+1,1.0d0,A,ierr)</pre>
11:
        call lis_matrix_set_value(LIS_INS_VALUE,i,i,2.0d0,A,ierr)
12: enddo
13: call lis_matrix_set_type(A,LIS_MATRIX_CRS,ierr)
14: call lis_matrix_assemble(A,ierr)
```

#### 変数宣言

第2行のように LIS\_MATRIX A;

と宣言する.

行列の作成

#### 行列 A の作成には、関数

- C LIS\_INT lis\_matrix\_create(LIS\_Comm comm, LIS\_MATRIX \*A)
- Fortran subroutine lis\_matrix\_create(LIS\_Comm comm, LIS\_MATRIX A, LIS\_INTEGER ierr)

を用いる. comm には MPI コミュニケータを指定する. 逐次, マルチスレッド環境では, comm の値は無視される.

#### 次数の設定

次数の設定には、関数

- C LIS\_INT lis\_matrix\_set\_size(LIS\_MATRIX A, LIS\_INT local\_n, LIS\_INT global\_n)
- Fortran subroutine lis\_matrix\_set\_size(LIS\_MATRIX A, LIS\_INTEGER local\_n, LIS\_INTEGER global\_n, LIS\_INTEGER ierr)

を用いる.  $local_n$  か  $global_n$  のどちらか一方を与えなければならない.

逐次、マルチスレッド環境では、 $local_n$  は  $global_n$  に等しい、したがって、 $lis_matrix_set_size(A,n,0)$  と  $lis_matrix_set_size(A,0,n)$  は、いずれも次数  $n \times n$  の行列を作成する.

マルチプロセス環境においては、lis\_matrix\_set\_size(A,n,0) は各プロセス上に次数  $n \times N$  の部分行列を作成する. N は n の総和である.

一方、lis\_matrix\_set\_size(A,0,n) は各プロセス p 上に次数  $m_p \times n$  の部分行列を作成する.  $m_p$  はライブラリ側で決定される.

#### 値の代入

行列 A の第 i 行第 j 列に値を代入するには、関数

- C LIS\_INT lis\_matrix\_set\_value(LIS\_INT flag, LIS\_INT i, LIS\_INT j, LIS\_SCALAR value, LIS\_MATRIX A)
- Fortran subroutine lis\_matrix\_set\_value(LIS\_INTEGER flag, LIS\_INTEGER i, LIS\_INTEGER j, LIS\_SCALAR value, LIS\_MATRIX A, LIS\_INTEGER ierr)

を用いる. マルチプロセス環境では、全体行列の第 i 行第 j 列を指定する. flag には

LIS\_INS\_VALUE 挿入: A(i,j) = value

LIS\_ADD\_VALUE 加算代入: A(i,j) = A(i,j) + value

のどちらかを指定する.

#### 行列格納形式の設定

行列の格納形式を設定するには、関数

- C LIS\_INT lis\_matrix\_set\_type(LIS\_MATRIX A, LIS\_INT matrix\_type)
- Fortran subroutine lis\_matrix\_set\_type(LIS\_MATRIX A, LIS\_INT matrix\_type, LIS\_INTEGER ierr)

を用いる. 行列作成時の A の matrix\_type は LIS\_MATRIX\_CRS である. 以下に対応する格納形式を示す.

格納形式		matrix_type
Compressed Row Storage	(CRS)	{LIS_MATRIX_CRS 1}
Compressed Column Storage	(CCS)	{LIS_MATRIX_CCS 2}
Modified Compressed Sparse Row	(MSR)	{LIS_MATRIX_MSR 3}
Diagonal	(DIA)	{LIS_MATRIX_DIA 4}
Ellpack-Itpack Generalized Diagonal	(ELL)	{LIS_MATRIX_ELL 5}
Jagged Diagonal	(JDS)	{LIS_MATRIX_JDS 6}
Block Sparse Row	(BSR)	{LIS_MATRIX_BSR 7}
Block Sparse Column	(BSC)	{LIS_MATRIX_BSC 8}
Variable Block Row	(VBR)	{LIS_MATRIX_VBR 9}
Dense	(DNS)	{LIS_MATRIX_DNS 10}
Coordinate	(COO)	{LIS_MATRIX_COO 11}

#### 行列の組み立て

行列の要素と格納形式を設定した後, 関数

- C LIS\_INT lis\_matrix\_assemble(LIS\_MATRIX A)
- Fortran subroutine lis\_matrix\_assemble(LIS\_MATRIX A, LIS\_INTEGER ierr)

を呼び出す. lis\_matrix\_assemble は lis\_matrix\_set\_type で指定された格納形式に組み立てられる.

### 行列の破棄

不要になった行列をメモリから破棄するには、

- C LIS\_INT lis\_matrix\_destroy(LIS\_MATRIX A)
- Fortran subroutine lis\_matrix\_destroy(LIS\_MATRIX A, LIS\_INTEGER ierr)

# を用いる.

### 方法 2: 目的の格納形式の配列を直接定義する場合

(3.2) 式の行列 A を CRS 形式で作成する場合、逐次、マルチスレッド環境では行列 A そのものを、マルチプロセス環境では各プロセスにプロセス数で行ブロック分割した部分行列を作成する.

行列 A を CRS 形式で作成するプログラムは以下のように記述する。ただし、マルチプロセス環境のプロセス数は 2 とする。

```
- C (逐次, マルチスレッド環境) -
 1: LIS_INT
                 i,k,n,nnz;
 2: LIS_INT
                 *ptr,*index;
 3: LIS_SCALAR
                 *value;
 4: LIS_MATRIX
               Α;
 5: n = 4; nnz = 10; k = 0;
 6: lis_matrix_malloc_crs(n,nnz,&ptr,&index,&value);
 7: lis_matrix_create(0,&A);
                                          /* or lis_matrix_set_size(A,n,0); */
8: lis_matrix_set_size(A,0,n);
9:
10: for(i=0;i<n;i++)
11: {
12:
        if( i>0 ) {index[k] = i-1; value[k] = 1; k++;}
13:
        index[k] = i; value[k] = 2; k++;
14:
        if( i < n-1 ) {index[k] = i+1; value[k] = 1; k++;}
15:
       ptr[i+1] = k;
16: }
17: ptr[0] = 0;
18:
    lis_matrix_set_crs(nnz,ptr,index,value,A);
19: lis_matrix_assemble(A);
```

# - C (マルチプロセス環境) —

```
1: LIS_INT
                 i,k,n,nnz,is,ie;
2: LIS_INT
                 *ptr,*index;
3: LIS_SCALAR
                *value;
4: LIS_MATRIX
                A;
5: n = 2; nnz = 5; k = 0;
6: lis_matrix_malloc_crs(n,nnz,&ptr,&index,&value);
7: lis_matrix_create(MPI_COMM_WORLD,&A);
8: lis_matrix_set_size(A,n,0);
9: lis_matrix_get_range(A,&is,&ie);
10: for(i=is;i<ie;i++)
11: {
12:
        if( i>0 ) {index[k] = i-1; value[k] = 1; k++;}
        index[k] = i; value[k] = 2; k++;
13:
       if( i < n-1 ) {index[k] = i+1; value[k] = 1; k++;}
14:
15:
       ptr[i-is+1] = k;
16: }
17: ptr[0] = 0;
18: lis_matrix_set_crs(nnz,ptr,index,value,A);
19: lis_matrix_assemble(A);
```

# 配列の関連付け

CRS 形式の配列をライブラリが扱えるよう行列 A に関連付けるには、関数

- C LIS\_INT lis\_matrix\_set\_crs(LIS\_INT nnz, LIS\_INT row[], LIS\_INT index[], LIS\_SCALAR value[], LIS\_MATRIX A)
- Fortran subroutine lis\_matrix\_set\_crs(LIS\_INTEGER nnz, LIS\_INTEGER row(),
  LIS\_INTEGER index(), LIS\_SCALAR value(), LIS\_MATRIX A, LIS\_INTEGER ierr)

を用いる. その他の格納形式については第5節を参照せよ.

方法 3: 外部ファイルから行列, ベクトルデータを読み込む場合 外部ファイルから (3.2) 式の行列 A を CRS 形式で読み込む場合、プログラムは以下のように記述する.

```
C (逐次、マルチスレッド、マルチプロセス環境)

1: LIS_MATRIX A;
3: lis_matrix_create(LIS_COMM_WORLD,&A);
6: lis_matrix_set_type(A,LIS_MATRIX_CRS);
7: lis_input_matrix(A,"matvec.mtx");

Fortran (逐次、マルチスレッド、マルチプロセス環境)

1: LIS_MATRIX A
3: call lis_matrix_create(LIS_COMM_WORLD,A,ierr)
6: call lis_matrix_set_type(A,LIS_MATRIX_CRS,ierr)
7: call lis_input_matrix(A,'matvec.mtx',ierr)
```

Matrix Market 形式による外部ファイル matvec.mtx の記述例を以下に示す.

```
%%MatrixMarket matrix coordinate real general
```

```
4 4 10 1 0
```

1 2 1.0e+00

1 1 2.0e+00

2 3 1.0e+00

2 1 1.0e+00

2 2 2.0e+00

3 4 1.0e+00

3 2 1.0e+00

3 3 2.0e+00

4 4 2.0e+00

4 3 1.0e+00

外部ファイルから (3.2) 式の行列 A を CRS 形式で、また (3.1) 式のベクトル b を読み込む場合のプログラムは以下のように記述する.

```
- C (逐次, マルチスレッド, マルチプロセス環境) -
```

```
1: LIS_MATRIX A;
2: LIS_VECTOR b,x;
3: lis_matrix_create(LIS_COMM_WORLD,&A);
4: lis_vector_create(LIS_COMM_WORLD,&b);
5: lis_vector_create(LIS_COMM_WORLD,&x);
6: lis_matrix_set_type(A,LIS_MATRIX_CRS);
7: lis_input(A,b,x,"matvec.mtx");
```

#### - Fortran (逐次, マルチスレッド, マルチプロセス環境) —

```
1: LIS_MATRIX A
2: LIS_VECTOR b,x
3: call lis_matrix_create(LIS_COMM_WORLD,A,ierr)
4: call lis_vector_create(LIS_COMM_WORLD,b,ierr)
5: call lis_vector_create(LIS_COMM_WORLD,x,ierr)
6: call lis_matrix_set_type(A,LIS_MATRIX_CRS,ierr)
7: call lis_input(A,b,x,'matvec.mtx',ierr)
```

拡張 Matrix Market 形式による外部ファイル matvec.mtx の記述例を以下に示す (付録 A を参照).

```
%%MatrixMarket matrix coordinate real general
4 4 10 1 0
1 2 1.0e+00
1 1 2.0e+00
2 3 1.0e+00
2 1 1.0e+00
3 4 1.0e+00
3 2 1.0e+00
3 3 2.0e+00
4 4 2.0e+00
4 3 1.0e+00
1 0.0e+00
2 1.0e+00
3 2.0e+00
```

#### 外部ファイルからの読み込み

4 3.0e+00

外部ファイルから行列 A のデータを読み込むには、関数

- C LIS\_INT lis\_input\_matrix(LIS\_MATRIX A, char \*filename)
- Fortran subroutine lis\_input\_matrix(LIS\_MATRIX A, character filename, LIS\_INTEGER ierr)

を用いる. filename にはファイルパスを指定する. 対応するファイル形式は以下の通りである (ファイル形式については付録 A を参照).

- Matrix Market 形式
- Harwell-Boeing 形式

外部ファイルから行列 A とベクトル b, x のデータを読み込むには、関数

- C LIS\_INT lis\_input(LIS\_MATRIX A, LIS\_VECTOR b, LIS\_VECTOR x, char \*filename)
- Fortran subroutine lis\_input(LIS\_MATRIX A, LIS\_VECTOR b, LIS\_VECTOR x, character filename, LIS\_INTEGER ierr)

を用いる. filename にはファイルパスを指定する. 対応するファイル形式は以下の通りである (ファイル形式については付録 A を参照).

- 拡張 Matrix Market 形式 (ベクトルデータに対応)
- Harwell-Boeing 形式

# 3.4 線型方程式の求解

線型方程式 Ax = b を指定された解法で解く場合、プログラムは以下のように記述する.

# C (逐次, マルチスレッド, マルチプロセス環境) -

```
1: LIS_MATRIX A;
2: LIS_VECTOR b,x;
3: LIS_SOLVER solver;
4:
5: /* 行列とベクトルの作成 */
6:
7: lis_solver_create(&solver);
8: lis_solver_set_option("-i bicg -p none",solver);
9: lis_solver_set_option("-tol 1.0e-12",solver);
10: lis_solve(A,b,x,solver);
```

### - Fortran (逐次、マルチスレッド、マルチプロセス環境) -

```
1: LIS_MATRIX A
2: LIS_VECTOR b,x
3: LIS_SOLVER solver
4:
5: /* 行列とベクトルの作成 */
6:
7: call lis_solver_create(solver,ierr)
8: call lis_solver_set_option('-i bicg -p none',solver,ierr)
9: call lis_solver_set_option('-tol 1.0e-12',solver,ierr)
10: call lis_solve(A,b,x,solver,ierr)
```

#### ソルバの作成

ソルバ (線型方程式解法の情報を格納する構造体) を作成するには、関数

- C LIS\_INT lis\_solver\_create(LIS\_SOLVER \*solver)
- Fortran subroutine lis\_solver\_create(LIS\_SOLVER solver, LIS\_INTEGER ierr)

# を用いる.

#### オプションの設定

線型方程式解法をソルバに設定するには、関数

- C LIS\_INT lis\_solver\_set\_option(char \*text, LIS\_SOLVER solver)
- Fortran subroutine lis\_solver\_set\_option(character text, LIS\_SOLVER solver, LIS\_INTEGER ierr)

### または

- C LIS\_INT lis\_solver\_set\_optionC(LIS\_SOLVER solver)
- Fortran subroutine lis\_solver\_set\_optionC(LIS\_SOLVER solver, LIS\_INTEGER ierr)

を用いる. lis\_solver\_set\_optionC は、ユーザプログラム実行時にコマンドラインで指定されたオプションをソルバに設定する関数である.

以下に指定可能なコマンドラインオプションを示す. -i {cg|1}は-i cg または-i 1 を意味する. -maxiter [1000] は、-maxiter のデフォルト値が 1000 であることを意味する.

線型方程式解法に関するオプション (デフォルト値: -i bicg)

線型方程式解法 オプション 補助オプション			<u> </u>	
CG	-i {cg 1}			
$\operatorname{BiCG}$	CG -i {bicg 2}			
CGS	-i {cgs 3}			
BiCGSTAB	-i {bicgstab 4}			
$\operatorname{BiCGSTAB}(l)$	-i {bicgstabl 5}	-ell [2]	次数 $l$	
GPBiCG	-i {gpbicg 6}			
TFQMR	-i {tfqmr 7}			
Orthomin(m)	-i {orthomin 8}	-restart [40]	リスタート値 $m$	
GMRES(m)	-i {gmres 9}	-restart [40]	リスタート値 $m$	
Jacobi	-i {jacobi 10}			
Gauss-Seidel	-i {gs 11}			
SOR	-i {sor 12}	-omega [1.9]	緩和係数 $\omega \; (0 < \omega < 2)$	
BiCGSafe	-i {bicgsafe 13}			
CR	-i {cr 14}			
BiCR	-i {bicr 15}			
CRS	-i {crs 16}			
BiCRSTAB	-i {bicrstab 17}			
GPBiCR -i {gpbicr 18}				
BiCRSafe	-i {bicrsafe 19}			
FGMRES(m)	-i {fgmres 20}	-restart [40]	リスタート値 $m$	
IDR(s)	-i {idrs 21}	-irestart [2]	リスタート値 $s$	
MINRES	-i {minres 22}			

前処理に関するオプション (デフォルト値: -p none)

前処理	オプション	補助オプション	
なし	-p {none 0}		
Jacobi	-p {jacobi 1}		
ILU(k)	-p {ilu 2}	-ilu_fill [0]	フィルインレベル $k$
SSOR	-p {ssor 3}	-ssor_w [1.0]	緩和係数 $\omega \; (0 < \omega < 2)$
Hybrid	-p {hybrid 4}	-hybrid_i [sor]	線型方程式解法
		-hybrid_maxiter [25]	最大反復回数
		-hybrid_tol [1.0e-3]	収束判定基準
		-hybrid_w [1.5]	$\mathrm{SOR}$ の緩和係数 $\omega \; (0 < \omega < 2)$
		-hybrid_ell [2]	${ m BiCGSTAB(l)}$ の次数 $l$
		-hybrid_restart [40]	GMRES(m), $Orthomin(m)$
			リスタート値 $m$
I+S	-p {is 5}	-is_alpha [1.0]	$I + lpha S^{(m)}$ 型前処理のパラメータ $lpha$
		-is_m [3]	$I + lpha S^{(m)}$ 型前処理のパラメータ $m$
SAINV	-p {sainv 6}	-sainv_drop [0.05]	ドロップ基準
SA-AMG	-p {saamg 7}	-saamg_unsym [false]	非対称版の選択
			(行列構造は対称とする)
		-saamg_theta [0.05 0.12]	ドロップ基準 $a_{ij}^2 \leq  heta^2  a_{ii}   a_{jj} $
			(対称 非対称)
Crout ILU	-p {iluc 8}	-iluc_drop [0.05]	ドロップ基準
		-iluc_rate [5.0]	最大フィルイン数の倍率
ILUT	-p {ilut 9}	-ilut_drop [0.05]	ドロップ基準
		-ilut_rate [5.0]	最大フィルイン数の倍率
Additive Schwarz	-adds true	-adds_iter [1]	繰り返し回数

# その他のオプション

オプション			
-maxiter [1000]	最大反復回数		
-tol [1.0e-12]	収束判定基準		
-print [0]	残差の画面表示		
	-print {none 0} 何もしない		
	-print {mem 1} 収束履歴をメモリに保存する		
	-print {out 2} 収束履歴を画面に表示する		
	-print {all 3} 収束履歴をメモリに保存し,画面に表示する		
-scale [0]	スケーリングの選択. 結果は元の行列, ベクトルに上書きされる		
	-scale {none 0} スケーリングなし		
	-scale {jacobi 1} $ ext{Jacobi} A x - U y f  D^{-1} A x = D^{-1} b$		
	$(D$ は $A=(a_{ij})$ の対角部分 $)$		
	-scale {symm_diag 2} 対角スケーリング $D^{-1/2}AD^{-1/2}x=D^{-1/2}b$		
	$(D^{-1/2}$ は対角要素の値が $1/\sqrt{a_{ii}}$ である対角行列 $)$		
-initx_zeros [true]	初期ベクトル $x_0$ の振舞い		
	-initx_zeros {false 0} 与えられた値を使用		
	-initx_zeros {true 1} すべての要素の値を 0 にする		
-omp_num_threads [t]	実行スレッド数		
	(t は最大スレッド数)		
-storage [0]	行列格納形式		
-storage_block [2]	BSR, BSC 形式のブロックサイズ		
-f [0]	線型方程式解法の精度		
	-f {double 0} 倍精度		
	-f {quad 1} 4 倍精度		

# 求解

線型方程式 Ax = b を解くには、関数

- C LIS\_INT lis\_solve(LIS\_MATRIX A, LIS\_VECTOR b, LIS\_VECTOR x, LIS\_SOLVER solver)
- Fortran subroutine lis\_solve(LIS\_MATRIX A, LIS\_VECTOR b, LIS\_VECTOR x, LIS\_SOLVER solver, LIS\_INTEGER ierr)

を用いる.

# 3.5 固有値問題の求解

固有値問題  $Ax = \lambda x$  を指定の解法で解く場合、プログラムは以下のように記述する.

# C (逐次, マルチスレッド, マルチプロセス環境) -

```
1: LIS_MATRIX A;
2: LIS_VECTOR x;
3: LIS_REAL evalue;
4: LIS_ESOLVER esolver;
5:
6: /* 行列とベクトルの作成 */
7:
8: lis_esolver_create(&esolver);
9: lis_esolver_set_option("-e ii -i bicg -p none",esolver);
10: lis_esolver_set_option("-etol 1.0e-12 -tol 1.0e-12",esolver);
11: lis_esolve(A,x,evalue,esolver);
```

### Fortran (逐次, マルチスレッド, マルチプロセス環境) —

```
1: LIS_MATRIX A
2: LIS_VECTOR x
3: LIS_REAL evalue
4: LIS_ESOLVER esolver
5:
6: /* 行列とベクトルの作成 */
7:
8: call lis_esolver_create(esolver,ierr)
9: call lis_esolver_set_option('-e ii -i bicg -p none',esolver,ierr)
10: call lis_esolver_set_option('-etol 1.0e-12 -tol 1.0e-12',esolver,ierr)
11: call lis_esolve(A,x,evalue,esolver,ierr)
```

#### ソルバの作成

ソルバ (固有値解法の情報を格納する構造体) を作成するには, 関数

- C LIS\_INT lis\_esolver\_create(LIS\_ESOLVER \*esolver)
- Fortran subroutine lis\_esolver\_create(LIS\_ESOLVER esolver, LIS\_INTEGER ierr)

#### を用いる。

#### オプションの設定

固有値解法をソルバに設定するには, 関数

- C LIS\_INT lis\_esolver\_set\_option(char \*text, LIS\_ESOLVER esolver)
- Fortran subroutine lis\_esolver\_set\_option(character text, LIS\_ESOLVER esolver, LIS\_INTEGER ierr)

#### または

- C LIS\_INT lis\_esolver\_set\_optionC(LIS\_ESOLVER esolver)
- Fortran subroutine lis\_esolver\_set\_optionC(LIS\_ESOLVER esolver, LIS\_INTEGER ierr)

を用いる. lis\_esolver\_set\_optionC は、ユーザプログラム実行時にコマンドラインで指定されたオプションをソルバに設定する関数である.

以下に指定可能なコマンドラインオプションを示す. -e {pi|1}は-e pi または-e 1 を意味する. -emaxiter [1000] は、-emaxiter のデフォルト値が 1000 であることを意味する.

固有値解法に関するオプション (デフォルト値: -e pi)

 固有値解法	オプション	補助オプション	
Power	-e {pi 1}		
Inverse	-e {ii 2}	-i [bicg]	線型方程式解法
Approximate Inverse	-e {aii 3}		
Rayleigh Quotient	-e {rqi 4}	-i [bicg]	線型方程式解法
Subspace	-e {si 5}	-ss [2]	部分空間の大きさ
		-m [O]	モード番号
Lanczos	-e {li 6}	-ss [2]	部分空間の大きさ
		-m [O]	モード番号
CG	-e {cg 7}		
CR	-e {cr 8}		

# 前処理に関するオプション (デフォルト値: -p ilu)

前処理	オプション	補助オプション	
なし	-p {none 0}		
Jacobi	-p {jacobi 1}		
ILU(k)	-p {ilu 2}	-ilu_fill [0]	フィルインレベル $k$
SSOR	-p {ssor 3}	-ssor_w [1.0]	緩和係数 $\omega \; (0 < \omega < 2)$
Hybrid	-p {hybrid 4}	-hybrid_i [sor]	線型方程式解法
		-hybrid_maxiter [25]	最大反復回数
		-hybrid_tol [1.0e-3]	収束判定基準
		-hybrid_w [1.5]	$\mathrm{SOR}$ の緩和係数 $\omega \; (0 < \omega < 2)$
		-hybrid_ell [2]	${ m BiCGSTAB(l)}$ の次数 $l$
		-hybrid_restart [40]	GMRES(m), $Orthomin(m)$
			リスタート値 $m$
I+S	-p {is 5}	-is_alpha [1.0]	$I + lpha S^{(m)}$ 型前処理のパラメータ $lpha$
		-is_m [3]	$I + lpha S^{(m)}$ 型前処理のパラメータ $m$
SAINV	-p {sainv 6}	-sainv_drop [0.05]	ドロップ基準
SA-AMG	-p {saamg 7}	-saamg_unsym [false]	非対称版の選択
			(行列構造は対称とする)
		-saamg_theta [0.05 0.12]	ドロップ基準 $a_{ij}^2 \leq  heta^2  a_{ii}   a_{jj} $
			(対称 非対称)
crout ILU	-p {iluc 8}	-iluc_drop [0.05]	ドロップ基準
		-iluc_rate [5.0]	最大フィルイン数の倍率
ILUT	-p {ilut 9}	-ilut_drop [0.05]	ドロップ基準
		-ilut_rate [5.0]	最大フィルイン数の倍率
Additive Schwarz	-adds true	-adds_iter [1]	繰り返し回数

## その他のオプション

オプション								
-emaxiter [1000]	最大反復回数							
-etol [1.0e-12]	収束判定基準							
-eprint [0]	残差の画面表示							
	-eprint {none 0}	何もしない						
	-eprint {mem 1}	収束履歴をメモリに保存する						
	-eprint {out 2}	収束履歴を画面に表示する						
	-eprint {all 3}	収束履歴をメモリに保存し, 画面に表示する						
-ie [ii]	Lanczos, Subspace の内部で使用する固有値解法の指定							
	-ie {pi 1}	Power (Subspace のみ)						
	-ie {ii 2}	Inverse						
	-ie {aii 3}	Approximate Inverse						
	-ie {rqi 4}	Rayleigh Quotient						
-shift [0.0]	固有値のシフト量							
-initx_ones [true]	初期ベクトル $x_0$ の振舞い	1						
	-initx_ones {false 0	} 与えられた値を使用						
	-initx_ones {true 1}	すべての要素の値を1にする						
-omp_num_threads [t]	実行スレッド数							
	tは最大スレッド数							
-estorage [0]	行列格納形式							
-estorage_block [2]	BSR, BSC 形式のブロックサイズ							
-ef [0]	固有値解法の精度							
	-ef {double 0}	倍精度						
	-ef {quad 1}	4 倍精度						

## 求解

固有値問題  $Ax = \lambda x$  を解くには、関数

- C LIS\_INT lis\_esolve(LIS\_MATRIX A, LIS\_VECTOR x, LIS\_REAL evalue, LIS\_ESOLVER esolver)
- Fortran subroutine lis\_esolve(LIS\_MATRIX A, LIS\_VECTOR x, LIS\_ESOLVER esolver, LIS\_INTEGER ierr)

## を用いる.

## 3.6 プログラムの作成

線型方程式 Ax = b を指定された解法で解き、その解を表示するプログラムを以下に示す.

行列 A は次数 12 の 3 重対角行列

$$A = \begin{pmatrix} 2 & -1 & & & \\ -1 & 2 & -1 & & & \\ & \ddots & \ddots & \ddots & \\ & & -1 & 2 & -1 \\ & & & -1 & 2 \end{pmatrix}$$

である. 右辺ベクトルb は解x がすべて1 となるように設定している. このプログラムはディレクトリ lis-(\$VERSION)/test にある.

## テストプログラム: test4.c -

```
1: #include <stdio.h>
 2: #include "lis.h"
 3: main(LIS_INT argc, char *argv[])
        LIS_INT i,n,gn,is,ie,iter;
5:
        LIS_MATRIX A;
 6:
        LIS_VECTOR b,x,u;
7:
        LIS_SOLVER solver;
8:
9:
        n = 12;
10:
        lis_initialize(&argc,&argv);
11:
        lis_matrix_create(LIS_COMM_WORLD,&A);
12:
        lis_matrix_set_size(A,0,n);
13:
        lis_matrix_get_size(A,&n,&gn)
14:
        lis_matrix_get_range(A,&is,&ie)
        for(i=is;i<ie;i++)</pre>
15:
16:
            if( i>0 ) lis_matrix_set_value(LIS_INS_VALUE,i,i-1,-1.0,A);
17:
18:
            if( i<gn-1 ) lis_matrix_set_value(LIS_INS_VALUE,i,i+1,-1.0,A);</pre>
19:
            lis_matrix_set_value(LIS_INS_VALUE,i,i,2.0,A);
20:
21:
        lis_matrix_set_type(A,LIS_MATRIX_CRS);
22:
        lis_matrix_assemble(A);
23:
24:
        lis_vector_duplicate(A,&u);
25:
        lis_vector_duplicate(A,&b);
26:
        lis_vector_duplicate(A,&x);
27:
        lis_vector_set_all(1.0,u);
28:
        lis_matvec(A,u,b);
29:
30:
        lis_solver_create(&solver);
31:
        lis_solver_set_optionC(solver);
32:
        lis_solve(A,b,x,solver);
33:
        lis_solver_get_iters(solver,&iter);
34:
        printf("iter = %d\n",iter);
35:
        lis_vector_print(x);
36:
        lis_matrix_destroy(A);
37:
        lis_vector_destroy(u);
38:
        lis_vector_destroy(b);
39:
        lis_vector_destroy(x);
40:
        lis_solver_destroy(solver);
41:
        lis_finalize();
42:
        return 0;
43: }
}
```

```
テストプログラム: test4f.F -
         implicit none
 1:
 2:
3:#include "lisf.h"
5:
        LIS_INTEGER
                           i,n,gn,is,ie,iter,ierr
 6:
        LIS_MATRIX
                           Α
        LIS_VECTOR
7:
                           b,x,u
        LIS_SOLVER
8:
                           solver
9:
        n = 12
10:
         call lis_initialize(ierr)
         call lis_matrix_create(LIS_COMM_WORLD,A,ierr)
11:
12:
         call lis_matrix_set_size(A,0,n,ierr)
13:
         call lis_matrix_get_size(A,n,gn,ierr)
14:
         call lis_matrix_get_range(A,is,ie,ierr)
15:
         do i=is,ie-1
16:
           if( i>1 ) call lis_matrix_set_value(LIS_INS_VALUE,i,i-1,-1.0d0,
17:
                                                  A,ierr)
           if( i<gn ) call lis_matrix_set_value(LIS_INS_VALUE,i,i+1,-1.0d0,</pre>
18:
19:
                                                  A, ierr)
           call lis_matrix_set_value(LIS_INS_VALUE,i,i,2.0d0,A,ierr)
20:
21:
         enddo
22:
         call lis_matrix_set_type(A,LIS_MATRIX_CRS,ierr)
23:
         call lis_matrix_assemble(A,ierr)
24:
         call lis_vector_duplicate(A,u,ierr)
25:
26:
         call lis_vector_duplicate(A,b,ierr)
27:
         call lis_vector_duplicate(A,x,ierr)
28:
         call lis_vector_set_all(1.0d0,u,ierr)
29:
         call lis_matvec(A,u,b,ierr)
30:
         call lis_solver_create(solver,ierr)
31:
32:
         call lis_solver_set_optionC(solver,ierr)
33:
         call lis_solve(A,b,x,solver,ierr)
34:
         call lis_solver_get_iters(solver,iter,ierr)
         write(*,*) 'iter = ',iter
35:
36:
         call lis_vector_print(x,ierr)
37:
         call lis_matrix_destroy(A,ierr)
38:
         call lis_vector_destroy(b,ierr)
39:
         call lis_vector_destroy(x,ierr)
40:
         call lis_vector_destroy(u,ierr)
41:
         call lis_solver_destroy(solver,ierr)
         call lis_finalize(ierr)
42:
43:
44:
         stop
45:
         end
```

## 3.7 コンパイル・リンク

test4.cのユーザプログラムをコンパイル, リンクする方法について述べる. ディレクトリ1is-(\$VERSION)/test にあるテストプログラム test4.c を SGI Altix 3700 上の Intel C/C++ Compiler 8.1 (icc), Intel Fortran Compiler 8.1 (ifort) でコンパイルする場合の例を以下に示す. SA-AMG 前処理には Fortran90 で記述されたコードが含まれるため, SA-AMG 前処理を使用する場合には Fortran90 コンパイラでリンクしなければならない. また、マルチプロセス環境ではプリプロセッサマクロ USE\_MPI が定義されなければならない.

#### 逐次環境 -

```
コンパイル
>icc -c -I$(INSTALLDIR)/include test4.c
リンク
>icc -o test4 test4.o -llis
リンク (--enable-saamg)
>ifort -nofor_main -o test4 test4.o -llis
```

#### - マルチスレッド環境 ―

```
コンパイル
>icc -c -openmp -I$(INSTALLDIR)/include test4.c
リンク
>icc -openmp -o test4 test4.o -llis
リンク (--enable-saamg)
>ifort -nofor_main -openmp -o test4 test4.o -llis
```

#### マルチプロセス環境 ―

#### マルチスレッド・マルチプロセス環境 -

次に、test4f.F のユーザプログラムをコンパイル、リンクする方法について述べる。 ディレクトリ lis-(\$VERSION)/test にあるテストプログラム test4f.F を SGI Altix 3700 上の Intel Fortran Compiler 8.1 (ifort) でコンパイルする場合の例を以下に示す。Fortran のユーザプログラムには include 文が用いられているため、プリプロセッサを使用するようコンパイラに指示しなければならない。ifort の場合のオプションは-fpp である。

```
逐次環境 -
```

```
コンパイル
>ifort -c -fpp -I$(INSTALLDIR)/include test4f.F
リンク
>ifort -o test4 test4.o -llis
```

#### マルチスレッド環境 -

## コンパイル

>ifort -c -fpp -openmp -I\$(INSTALLDIR)/include test4f.F  $\ensuremath{\text{\sc y}}\xspace 7$ 

>ifort -openmp -o test4 test4.o -llis

#### マルチプロセス環境 一

#### コンパイル

>ifort -c -fpp -DUSE\_MPI -I\$(INSTALLDIR)/include test4f.F

リンク

>ifort -o test4 test4.o -llis -lmpi

#### マルチスレッド・マルチプロセス環境 -

#### コンパイル

>ifort -c -fpp -openmp -DUSE\_MPI -I\$(INSTALLDIR)/include test4f.F

リンク

>ifort -openmp -o test4 test4.o -llis -lmpi

#### 3.8 実行

ディレクトリ lis-(\$VERSION)/test にあるテストプログラム test4 または test4f を SGI Altix 3700 上のそれぞれの環境で

#### 逐次環境

>./test4 -i bicgstab

## マルチスレッド環境

>env OMP\_NUM\_THREADS=2 ./test4 -i bicgstab

#### マルチプロセス環境

>mpirun -np 2 ./test4 -i bicgstab

#### マルチスレッド・マルチプロセス環境

>mpirun -np 2 env OMP\_NUM\_THREADS=2 ./test4 -i bicgstabと入力して実行すると、以下のように表示される.

initial vector x = 0

precision : double

solver : BiCGSTAB 4

precon : none
storage : CRS

lis\_solve : normal end

iter = 6

0 1.000000e-00

1 1.000000e+00

2 1.000000e-00

- 3 1.000000e+00
- 4 1.000000e-00
- 5 1.000000e+00
- 6 1.000000e+00
- 7 1.000000e-00
- 8 1.000000e+00
- 9 1.000000e-00
- 10 1.000000e+00
- 11 1.000000e-00

## 4 4 倍精度演算

反復法の計算では、丸め誤差の影響によって収束が停滞することがある。本ライブラリでは、倍精度浮動小数点数を 2 個用いた"double-double" [18,19] 型の 4 倍精度演算を用いることにより、収束を改善することが可能である。double-double 型演算では、浮動小数 a を  $a=a.hi+a.lo,\frac{1}{2}$ ulp $(a.hi)\geq |a.lo|$  (上位 a.hi と下位 a.lo は倍精度浮動小数)により定義し、Dekker [20] と Knuth [21] のアルゴリズムに基づいて倍精度の四則演算の組み合わせにより 4 倍精度演算を実現している。double-double 型の演算は一般に Fortran の 4 倍精度演算より高速である [22] が、Fortran の表現形式 [23] では仮数部が 112 ビットであるのに対して、倍精度浮動小数を 2 個使用しているため、仮数部が 104 ビットとなり、8 ビット少ない。また、指数部は倍精度浮動小数と同じ 11 ビットである。

本ライブラリでは、入力として与えられる行列、ベクトル、及び出力の解は倍精度としている。 ユーザプログラムは 4 倍精度変数を直接扱うことはなく、オプションとして 4 倍精度演算を使用するかどうかを指定するだけでよい。 なお、Intel 系のアーキテクチャに対しては Streaming SIMD Extensions (SSE) 命令を用いて高速化を行っている [24].

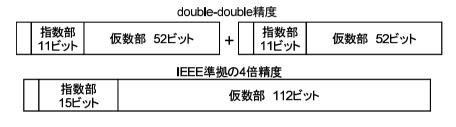


図 2: double-double 精度のビット数

## 4.1 4倍精度演算の使用

Toepliz 行列

$$A = \begin{pmatrix} 2 & 1 & & & & \\ 0 & 2 & 1 & & & \\ \gamma & 0 & 2 & 1 & & \\ & \ddots & \ddots & \ddots & \ddots & \\ & & \gamma & 0 & 2 & 1 \\ & & & \gamma & 0 & 2 \end{pmatrix}$$

に対する線型方程式 Ax = b を指定された解法で解き、解を表示するテストプログラムが test5.c である. 右辺ベクトルb は解x がすべて 1 となるように設定している. n は行列 A の次数である. test5 において、

#### 倍精度の場合

>./test5 200 2.0 -f double

#### または

>./test5 200 2.0

と入力して実行すると、以下の結果が得られる.

n = 200, gamma = 2.000000

initial vector x = 0

precision : double
solver : BiCG 2
precon : none

storage : CRS

lis\_solve : LIS\_MAXITER(code=4)

BiCG: number of iterations = 1001 (double = 1001, quad = 0)

BiCG: elapsed time = 2.044368e-02 sec. BiCG: preconditioner = 4.768372e-06 sec. BiCG: matrix creation = 4.768372e-06 sec. BiCG: linear solver = 2.043891e-02 sec.

BiCG: relative residual 2-norm = 8.917591e+01

#### 4 倍精度の場合

>./test5 200 2.0 -f quad

と入力して実行すると、以下の結果が得られる.

n = 200, gamma = 2.000000

initial vector x = 0

precision : quad
solver : BiCG 2
precon : none
storage : CRS

lis\_solve : normal end

BiCG: number of iterations = 230 (double = 230, quad = 0)

BiCG: elapsed time = 2.267408e-02 sec. BiCG: preconditioner = 4.549026e-04 sec. BiCG: matrix creation = 5.006790e-06 sec. BiCG: linear solver = 2.221918e-02 sec.

BiCG: relative residual 2-norm = 6.499145e-11

## 5 行列格納形式

本節では、ライブラリで使用できる行列の格納形式について述べる。 行列の行 (9) 番号は 0 から始まるものとする。 次数  $n\times n$  の行列  $A=(a_{ij})$  の非零要素数を nnz とする。

## 5.1 Compressed Row Storage (CRS)

CRS 形式では、データを 3 つの配列 (ptr,index,value) に格納する.

- 長さ nnz の倍精度配列 value は、行列 A の非零要素の値を行方向に沿って格納する.
- 長さ nnz の整数配列 index は、配列 value に格納された非零要素の列番号を格納する.
- 長さ n+1 の整数配列 ptr は、配列 value と index の各行の開始位置を格納する.

#### 5.1.1 行列の作成 (逐次, マルチスレッド環境)

行列 A の CRS 形式での格納方法を図 3 に示す。この行列を CRS 形式で作成する場合。プログラムは以下のように記述する。

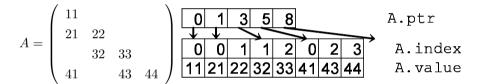


図 3: CRS 形式のデータ構造 (逐次, マルチスレッド環境)

#### - 逐次, マルチスレッド環境 –

```
1: LIS_INT
                 n,nnz;
2: LIS_INT
                 *ptr,*index;
3: LIS_SCALAR
                 *value;
4: LIS_MATRIX
                Α;
5: n = 4; nnz = 8;
6: ptr = (LIS_INT *)malloc( (n+1)*sizeof(int) );
7: index = (LIS_INT *)malloc( nnz*sizeof(int) );
8: value = (LIS_SCALAR *)malloc( nnz*sizeof(LIS_SCALAR) );
9: lis_matrix_create(0,&A);
10: lis_matrix_set_size(A,0,n);
11:
12: ptr[0] = 0; ptr[1] = 1; ptr[2] = 3; ptr[3] = 5; ptr[4] = 8;
13: index[0] = 0; index[1] = 0; index[2] = 1; index[3] = 1;
14: index[4] = 2; index[5] = 0; index[6] = 2; index[7] = 3;
15: value[0] = 11; value[1] = 21; value[2] = 22; value[3] = 32;
16: value[4] = 33; value[5] = 41; value[6] = 43; value[7] = 44;
17:
18: lis_matrix_set_crs(nnz,ptr,index,value,A);
19: lis_matrix_assemble(A);
```

#### 5.1.2 行列の作成 (マルチプロセス環境)

2 プロセス上への行列 A の CRS 形式での格納方法を図 4 に示す. 2 プロセス上にこの行列を CRS 形式で作成する場合、プログラムは以下のように記述する.

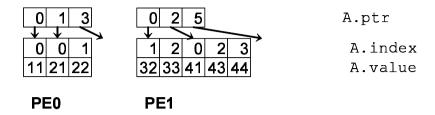


図 4: CRS 形式のデータ構造 (マルチプロセス環境)

```
1: LIS_INT
                  i,k,n,nnz,my_rank;
 2: LIS_INT
                  *ptr,*index;
3: LIS_SCALAR
                  *value;
4: LIS_MATRIX
                 Α;
5: MPI_Comm_rank(MPI_COMM_WORLD,&my_rank);
 6: if( my_rank==0 ) {n = 2; nnz = 3;}
7: else
                     {n = 2; nnz = 5;}
8: ptr = (LIS_INT *)malloc( (n+1)*sizeof(int) );
9: index = (LIS_INT *)malloc( nnz*sizeof(int) );
10: value = (LIS_SCALAR *)malloc( nnz*sizeof(LIS_SCALAR) );
11: lis_matrix_create(MPI_COMM_WORLD,&A);
12: lis_matrix_set_size(A,n,0);
13: if( my_rank==0 ) {
```

# 17: else { 18: ptr[0] = 0; ptr[1] = 2; ptr[2] = 5; 19: index[0] = 1; index[1] = 2; index[2] = 0; index[3] = 2; index[4] = 3; 20: value[0] = 32; value[1] = 33; value[2] = 41; value[3] = 43; value[4] = 44;}

21: lis\_matrix\_set\_crs(nnz,ptr,index,value,A);

ptr[0] = 0; ptr[1] = 1; ptr[2] = 3;

index[0] = 0; index[1] = 0; index[2] = 1;

value[0] = 11; value[1] = 21; value[2] = 22;}

22: lis\_matrix\_assemble(A);

マルチプロセス環境 一

### 5.1.3 関連する関数

#### 配列の関連付け

14:

15:

16:

CRS 形式の配列を行列 A に関連付けるには、関数

- C LIS\_INT lis\_matrix\_set\_crs(LIS\_INT nnz, LIS\_INT row[], LIS\_INT index[], LIS\_SCALAR value[], LIS\_MATRIX A)
- Fortran subroutine lis\_matrix\_set\_crs(LIS\_INTEGER nnz, LIS\_INTEGER row(), LIS\_INTEGER index(), LIS\_SCALAR value(), LIS\_MATRIX A, LIS\_INTEGER ierr)

## 5.2 Compressed Column Storage (CCS)

CCS 形式では、データを 3 つの配列 (ptr,index,value) に格納する.

- 長さ nnz の倍精度配列 value は、行列 A の非零要素の値を列方向に沿って格納する.
- 長さ nnz の整数配列 index は、配列 value に格納された非零要素の行番号を格納する.
- 長さ n+1 の整数配列 ptr は、配列 value と index の各列の開始位置を格納する.

#### 5.2.1 行列の作成 (逐次, マルチスレッド環境)

行列 A の CCS 形式での格納方法を図 5 に示す。この行列を CCS 形式で作成する場合。プログラムは以下のように記述する。

図 5: CCS 形式のデータ構造 (逐次、マルチスレッド環境)

#### - 逐次, マルチスレッド環境 –

```
1: LIS_INT
                  n.nnz:
 2: LIS_INT
                 *ptr,*index;
 3: LIS_SCALAR
                 *value;
 4: LIS_MATRIX A;
 5: n = 4; nnz = 8;
 6: ptr = (LIS_INT *)malloc( (n+1)*sizeof(int) );
 7: index = (LIS_INT *)malloc( nnz*sizeof(int) );
 8: value = (LIS_SCALAR *)malloc( nnz*sizeof(LIS_SCALAR) );
9: lis_matrix_create(0,&A);
10: lis_matrix_set_size(A,0,n);
11:
12: ptr[0] = 0; ptr[1] = 3; ptr[2] = 5; ptr[3] = 7; ptr[4] = 8;
13: index[0] = 0; index[1] = 1; index[2] = 3; index[3] = 1;
14: index[4] = 2; index[5] = 2; index[6] = 3; index[7] = 3;
15: value[0] = 11; value[1] = 21; value[2] = 41; value[3] = 22;
16: value[4] = 32; value[5] = 33; value[6] = 43; value[7] = 44;
17:
18: lis_matrix_set_ccs(nnz,ptr,index,value,A);
19: lis_matrix_assemble(A);
```

#### 5.2.2 行列の作成 (マルチプロセス環境)

2 プロセス上への行列 A の CCS 形式での格納方法を図 6 に示す. 2 プロセス上にこの行列を CCS 形式で作成する場合、プログラムは以下のように記述する.

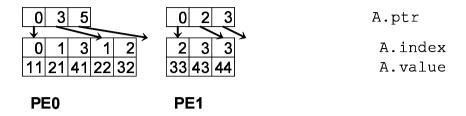


図 6: CCS 形式のデータ構造 (マルチプロセス環境)

## マルチプロセス環境 一

```
1: LIS_INT
                  i,k,n,nnz,my_rank;
 2: LIS_INT
                  *ptr,*index;
3: LIS_SCALAR
                  *value;
4: LIS_MATRIX
                 A;
5: MPI_Comm_rank(MPI_COMM_WORLD,&my_rank);
 6: if( my_rank==0 ) {n = 2; nnz = 3;}
7: else
                    {n = 2; nnz = 5;}
8: ptr = (LIS_INT *)malloc( (n+1)*sizeof(int) );
9: index = (LIS_INT *)malloc( nnz*sizeof(int) );
10: value = (LIS_SCALAR *)malloc( nnz*sizeof(LIS_SCALAR) );
11: lis_matrix_create(MPI_COMM_WORLD,&A);
12: lis_matrix_set_size(A,n,0);
13: if( my_rank==0 ) {
14:
        ptr[0] = 0; ptr[1] = 3; ptr[2] = 5;
15:
        index[0] = 0; index[1] = 1; index[2] = 3; index[3] = 1; index[4] = 2;
16:
        value[0] = 11; value[1] = 21; value[2] = 41; value[3] = 22; value[4] = 32}
17: else {
18:
        ptr[0] = 0; ptr[1] = 2; ptr[2] = 3;
        index[0] = 2; index[1] = 3; index[2] = 3;
19:
        value[0] = 33; value[1] = 43; value[2] = 44;}
20:
21: lis_matrix_set_ccs(nnz,ptr,index,value,A);
22: lis_matrix_assemble(A);
```

### 5.2.3 関連する関数

#### 配列の関連付け

CCS 形式の配列を行列 A に関連付けるには、関数

- C LIS\_INT lis\_matrix\_set\_ccs(LIS\_INT nnz, LIS\_INT row[], LIS\_INT index[], LIS\_SCALAR value[], LIS\_MATRIX A)
- Fortran subroutine lis\_matrix\_set\_ccs(LIS\_INTEGER nnz, LIS\_INTEGER row(), LIS\_INTEGER index(), LIS\_SCALAR value(), LIS\_MATRIX A, LIS\_INTEGER ierr)

## 5.3 Modified Compressed Sparse Row (MSR)

MSR 形式では、データを 2 つの配列 (index, value) に格納する. ndz を対角部分の零要素数とする.

- 長さ nnz + ndz + 1 の倍精度配列 value は、第 n 要素までは行列 A の対角部分を格納する。第 n+1 要素は使用しない。第 n+2 要素からは行列 A の対角以外の非零要素の値を行方向に沿って格納する。
- 長さ nnz+ndz+1 の整数配列 index は、第 n+1 要素までは行列 A の非対角部分の各行の開始位置を格納する。第 n+2 要素からは行列 A の非対角部分の配列 value に格納された非零要素の列番号を格納する。

#### 5.3.1 行列の作成 (逐次, マルチスレッド環境)

行列 A の  $\mathrm{MSR}$  形式での格納方法を図 7 に示す。この行列を  $\mathrm{MSR}$  形式で作成する場合。プログラムは以下のように記述する。

図 7: MSR 形式のデータ構造 (逐次、マルチスレッド環境)

#### - 逐次, マルチスレッド環境 –

```
1: LIS_INT
                   n,nnz,ndz;
 2: LIS_INT
                   *index;
 3: LIS_SCALAR
                 *value;
 4: LIS_MATRIX A;
 5: n = 4; nnz = 8; ndz = 0;
 6: index = (LIS_INT *)malloc( (nnz+ndz+1)*sizeof(int) );
 7: value = (LIS_SCALAR *)malloc( (nnz+ndz+1)*sizeof(LIS_SCALAR) );
 8: lis_matrix_create(0,&A);
9: lis_matrix_set_size(A,0,n);
10:
11: index[0] = 5; index[1] = 5; index[2] = 6; index[3] = 7;
12: index[4] = 9; index[5] = 0; index[6] = 1; index[7] = 0; index[8] = 2;
13: value[0] = 11; value[1] = 22; value[2] = 33; value[3] = 44;
14: value[4] = 0; value[5] = 21; value[6] = 32; value[7] = 41; value[8] = 43;
15:
16: lis_matrix_set_msr(nnz,ndz,index,value,A);
17: lis_matrix_assemble(A);
```

#### 5.3.2 行列の作成 (マルチプロセス環境)

2 プロセス上への行列 A の MSR 形式での格納方法を図 8 に示す. 2 プロセス上にこの行列を MSR 形式で作成する場合、プログラムは以下のように記述する.

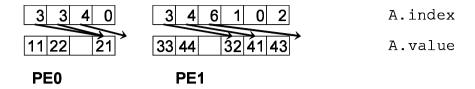


図 8: MSR 形式のデータ構造 (マルチプロセス環境)

#### マルチプロセス環境 -

```
1: LIS_INT
                  i,k,n,nnz,ndz,my_rank;
 2: LIS_INT
                  *index;
3: LIS_SCALAR
                 *value;
4: LIS_MATRIX
                 A;
 5: MPI_Comm_rank(MPI_COMM_WORLD,&my_rank);
 6: if( my_rank==0 ) {n = 2; nnz = 3; ndz = 0;}
7: else
                     {n = 2; nnz = 5; ndz = 0;}
8: index = (LIS_INT *)malloc( (nnz+ndz+1)*sizeof(int) );
9: value = (LIS_SCALAR *)malloc( (nnz+ndz+1)*sizeof(LIS_SCALAR) );
10: lis_matrix_create(MPI_COMM_WORLD,&A);
11: lis_matrix_set_size(A,n,0);
12: if( my_rank==0 ) {
        index[0] = 3; index[1] = 3; index[2] = 4; index[3] = 0;
13:
        value[0] = 11; value[1] = 22; value[2] = 0; value[3] = 21;}
14:
15: else {
        index[0] = 3; index[1] = 4; index[2] = 6; index[3] = 1;
16:
        index[4] = 0; index[5] = 2;
17:
        value[0] = 33; value[1] = 44; value[2] = 0; value[3] = 32;
18:
        value[4] = 41; value[5] = 43;}
19:
20: lis_matrix_set_msr(nnz,ndz,index,value,A);
21: lis_matrix_assemble(A);
```

#### 5.3.3 関連する関数

#### 配列の関連付け

MSR 形式の配列を行列 A に関連付けるには、関数

- C LIS\_INT lis\_matrix\_set\_msr(LIS\_INT nnz, LIS\_INT ndz, LIS\_INT index[], LIS\_SCALAR value[], LIS\_MATRIX A)
- Fortran subroutine lis\_matrix\_set\_msr(LIS\_INTEGER nnz, LIS\_INTEGER ndz, LIS\_INTEGER index(), LIS\_SCALAR value(), LIS\_MATRIX A, LIS\_INTEGER ierr)

## 5.4 Diagonal (DIA)

DIA 形式では、データを 2 つの配列 (index, value) に格納する. nnd を行列 A の非零な対角要素の本数とする.

- 長さ nnd×n の倍精度配列 value は、行列 A の非零な対角要素の値を格納する。
- 長さ nnd の整数配列 index は、主対角要素から各対角要素へのオフセットを格納する.

マルチスレッド環境では以下のように修正を行っている.

データを 2 つの配列 (index, value) に格納する. nprocs をスレッド数とする.  $nnd_p$  を行列 A を行ブロック分割した部分行列の非零な対角の本数とする. maxnnd を  $nnd_p$  の値の最大値とする.

- 長さ  $maxnnd \times n$  の倍精度配列 value は、行列 A を行ブロック分割した部分行列の非零な対角要素の値を格納する.
- 長さ  $nprocs \times maxnnd$  の整数配列 index は、主対角要素から各対角要素へのオフセットを格納する.

#### 5.4.1 行列の作成 (逐次環境)

逐次環境 -

17: lis\_matrix\_assemble(A);

行列 A の DIA 形式での格納方法を図 9 に示す. この行列を DIA 形式で作成する場合, プログラムは以下のように記述する.

$$A = \begin{pmatrix} 11 & & & \\ 21 & 22 & & & \\ & 32 & 33 & \\ 41 & & 43 & 44 \end{pmatrix} \begin{array}{|c|c|c|c|c|c|c|c|} \hline -3 & -1 & 0 & & & \\ \hline 0 & 0 & 0 & 41 & 0 & 21 & 32 & 43 & 11 & 22 & 33 & 44 \\ \hline \end{array} \quad \text{A.index}$$

図 9: DIA 形式のデータ構造 (逐次環境)

#### 1: LIS\_INT n.nnd: 2: LIS\_INT \*index; 3: LIS\_SCALAR \*value; 4: LIS\_MATRIX Α: 5: n = 4: nnd = 3:6: index = (LIS\_INT \*)malloc( nnd\*sizeof(int) ); 7: value = (LIS\_SCALAR \*)malloc( n\*nnd\*sizeof(LIS\_SCALAR) ); 8: lis\_matrix\_create(0,&A); 9: lis\_matrix\_set\_size(A,0,n); 10: 11: index[0] = -3; index[1] = -1; index[2] = 0; 12: value[0] = 0; value[1] = 0; value[2] = 0; value[3] = 41; 13: value[4] = 0; value[5] = 21; value[6] = 32; value[7] = 43; 14: value[8] = 11; value[9] = 22; value[10] = 33; value[11] = 44; 16: lis\_matrix\_set\_dia(nnd,index,value,A);

## 5.4.2 行列の作成 (マルチスレッド環境)

2 スレッド上への行列 A の DIA 形式での格納方法を図 10 に示す. 2 スレッド上にこの行列を DIA 形式で作成する場合、プログラムは以下のように記述する.

-1	0		-3	-1	0							A.index
0	21	11	22			0	41	32	43	33	44	A.value

図 10: DIA 形式のデータ構造 (マルチスレッド環境)

#### - マルチスレッド環境 –

```
1: LIS_INT
                 n, maxnnd, nprocs;
2: LIS_INT
                 *index;
3: LIS_SCALAR
                 *value;
4: LIS_MATRIX
                 A;
5: n = 4; maxnnd = 3; nprocs = 2;
6: index = (LIS_INT *)malloc( maxnnd*sizeof(int) );
7: value = (LIS_SCALAR *)malloc( n*maxnnd*sizeof(LIS_SCALAR) );
8: lis_matrix_create(0,&A);
9: lis_matrix_set_size(A,0,n);
10:
11: index[0] = -1; index[1] = 0; index[2] = 0; index[3] = -3; index[4] = -1; index[5] = 0;
12: value[0] = 0; value[1] = 21; value[2] = 11; value[3] = 22; value[4] = 0; value[5] = 0;
13: value[6] = 0; value[7] = 41; value[8] = 32; value[9] = 43; value[10] = 33; value[11] = 44;
14:
15: lis_matrix_set_dia(maxnnd,index,value,A);
16: lis_matrix_assemble(A);
```

#### 5.4.3 行列の作成 (マルチプロセス環境)

2 プロセス上への行列 A の DIA 形式での格納方法を図 11 に示す. 2 プロセス上にこの行列を DIA 形式で作成する場合、プログラムは以下のように記述する.

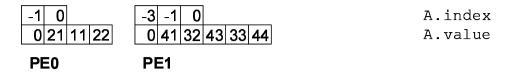


図 11: DIA 形式のデータ構造 (マルチプロセス環境)

#### マルチプロセス環境 -

```
1: LIS_INT
                 i,n,nnd,my_rank;
2: LIS_INT
                 *index;
3: LIS_SCALAR
                 *value;
4: LIS_MATRIX
                 A:
5: MPI_Comm_rank(MPI_COMM_WORLD,&my_rank);
6: if( my_rank==0 ) {n = 2; nnd = 2;}
7: else
                    {n = 2; nnd = 3;}
8: index = (LIS_INT *)malloc( nnd*sizeof(int) );
9: value = (LIS_SCALAR *)malloc( n*nnd*sizeof(LIS_SCALAR) );
10: lis_matrix_create(MPI_COMM_WORLD,&A);
11: lis_matrix_set_size(A,n,0);
12: if( my_rank==0 ) {
        index[0] = -1; index[1] = 0;
13:
        value[0] = 0; value[1] = 21; value[2] = 11; value[3] = 22;}
14:
15: else {
        index[0] = -3; index[1] = -1; index[2] = 0;
16:
        value[0] = 0; value[1] = 41; value[2] = 32; value[3] = 43; value[4] = 33;
17:
18:
        value[5] = 44;
19: lis_matrix_set_dia(nnd,index,value,A);
20: lis_matrix_assemble(A);
```

## 5.4.4 関連する関数

#### 配列の関連付け

DIA 形式の配列を行列 A に関連付けるには、関数

- C LIS\_INT lis\_matrix\_set\_dia(LIS\_INT nnd, LIS\_INT index[], LIS\_SCALAR value[], LIS\_MATRIX A)
- Fortran subroutine lis\_matrix\_set\_dia(LIS\_INTEGER nnd, LIS\_INTEGER index(), LIS\_SCALAR value(), LIS\_MATRIX A, LIS\_INTEGER ierr)

## 5.5 Ellpack-Itpack Generalized Diagonal (ELL)

ELL 形式では、データを 2 つの配列 (index, value) に格納する. maxnzr を行列 A の各行での非零要素数の最大値とする.

- 長さ  $maxnzr \times n$  の倍精度配列 value は、行列 A の各行の非零要素の値を列方向に沿って格納する。 最初の列は各行の最初の非零要素からなる。ただし、格納する非零要素がない場合は 0 を格納する。
- 長さ  $maxnzr \times n$  の整数配列 index は、配列 value に格納された非零要素の列番号を格納する.ただし、第i 行の非零要素数を nnz とすると index  $[nnz \times n + i]$  にはその行番号 i を格納する.

## 5.5.1 行列の作成 (逐次, マルチスレッド環境)

行列 A の ELL 形式での格納方法を図 12 に示す.この行列を ELL 形式で作成する場合,プログラムは以下のように記述する.

図 12: ELL 形式のデータ構造 (逐次、マルチスレッド環境)

#### - 逐次, マルチスレッド環境 -

```
1: LIS_INT
                    n, maxnzr;
 2: LIS_INT
                    *index;
 3: LIS_SCALAR
                    *value;
 4: LIS_MATRIX
 5: n = 4; maxnzr = 3;
 6: index = (LIS_INT *)malloc( n*maxnzr*sizeof(int) );
 7: value = (LIS_SCALAR *)malloc( n*maxnzr*sizeof(LIS_SCALAR) );
 8: lis_matrix_create(0,&A);
 9: lis_matrix_set_size(A,0,n);
10:
11: index[0] = 0; index[1] = 0; index[2] = 1; index[3] = 0; index[4] = 0; index[5] = 1; 12: index[6] = 2; index[7] = 2; index[8] = 0; index[9] = 1; index[10] = 2; index[11] = 3;
13: value[0] = 11; value[1] = 21; value[2] = 32; value[3] = 41; value[4] = 0; value[5] = 22;
14: value[6] = 33; value[7] = 43; value[8] = 0; value[9] = 0; value[10] = 0; value[11] = 44;
15:
16: lis_matrix_set_ell(maxnzr,index,value,A);
17: lis_matrix_assemble(A);
```

#### 5.5.2 行列の作成 (マルチプロセス環境)

2 プロセス上への行列 A の ELL 形式での格納方法を図 13 に示す. 2 プロセス上にこの行列を ELL 形式で作成する場合、プログラムは以下のように記述する.

0 0	0 1	1 0 2	2 2 3	A.index
11 21	0 22	32 41 33	43 0 44	A.value
PF0		PF1		

図 13: ELL 形式のデータ構造 (マルチプロセス環境)

#### - マルチプロセス環境 -

```
1: LIS_INT
                 i,n,maxnzr,my_rank;
2: LIS_INT
                 *index;
3: LIS_SCALAR
                 *value;
4: LIS_MATRIX
                 A:
5: MPI_Comm_rank(MPI_COMM_WORLD,&my_rank);
6: if( my_rank==0 ) {n = 2; maxnzr = 2;}
                    {n = 2; maxnzr = 3;}
7: else
8: index = (LIS_INT *)malloc( n*maxnzr*sizeof(int) );
9: value = (LIS_SCALAR *)malloc( n*maxnzr*sizeof(LIS_SCALAR) );
10: lis_matrix_create(MPI_COMM_WORLD,&A);
11: lis_matrix_set_size(A,n,0);
12: if( my_rank==0 ) {
        index[0] = 0; index[1] = 0; index[2] = 0; index[3] = 1;
13:
14:
        value[0] = 11; value[1] = 21; value[2] = 0; value[3] = 22;}
15: else {
16:
        index[0] = 1; index[1] = 0; index[2] = 2; index[3] = 2; index[4] = 2;
17:
        index[5] = 3;
18:
        value[0] = 32; value[1] = 41; value[2] = 33; value[3] = 43; value[4] = 0;
        value[5] = 44;
20: lis_matrix_set_ell(maxnzr,index,value,A);
21: lis_matrix_assemble(A);
```

#### 5.5.3 関連する関数

#### 配列の関連付け

ELL 形式の配列を行列 A に関連付けるには、関数

- C LIS\_INT lis\_matrix\_set\_ell(LIS\_INT maxnzr, LIS\_INT index[], LIS\_SCALAR value[], LIS\_MATRIX A)
- Fortran subroutine lis\_matrix\_set\_ell(LIS\_INTEGER maxnzr, LIS\_INTEGER index(), LIS\_SCALAR value(), LIS\_MATRIX A, LIS\_INTEGER ierr)

## 5.6 Jagged Diagonal (JDS)

JDS 形式では、最初に各行の非零要素数の大きい順に行の並び替えを行い、各行の非零要素を列方向に沿って格納する。JDS 形式では、データを 4 つの配列 (perm, ptr, index, value) に格納する。maxnzr を行列 A の各行での非零要素数の最大値とする。

- 長さ n の整数配列 perm は, 並び替えた行番号を格納する.
- 長さ nnz の倍精度配列 value は、並び替えられた行列 A の鋸歯状対角要素の値を格納する。最初の鋸歯状対角要素は各行の第 1 非零要素からなる。次の鋸歯状対角要素は各行の第 2 非零要素からなる。これを順次繰り返していく。
- 長さ nnz の整数配列 index は、配列 value に格納された非零要素の列番号を格納する.
- 長さ maxnzr + 1 の整数配列 ptr は, 各鋸歯状対角要素の開始位置を格納する.

マルチスレッド環境では以下のように修正を行っている.

データを 4 つの配列 (perm, ptr, index, value) に格納する. nprocs をスレッド数とする.  $maxnzr_p$  を行列 A を行ブロック分割した部分行列の各行での非零要素数の最大値とする. maxmaxnzr は配列  $maxnzr_p$  の値の最大値である.

- $\bullet$  長さ n の整数配列 perm は、行列 A を行ブロック分割した部分行列を並び替えた行番号を格納する.
- 長さ nnz の倍精度配列 value は、並び替えられた行列 A の鋸歯状対角要素の値を格納する。最初の鋸歯状対角要素は各行の第 1 非零要素からなる。次の鋸歯状対角要素は各行の第 2 非零要素からなる。これを順次繰り返していく。
- 長さ nnz の整数配列 index は、配列 value に格納された非零要素の列番号を格納する.
- 長さ  $nprocs \times (maxmaxnzr+1)$  の整数配列 ptr は、行列 A を行ブロック分割した部分行列の各鋸歯 状対角要素の開始位置を格納する.

## 5.6.1 行列の作成 (逐次環境)

行列 A の  ${
m JDS}$  形式での格納方法を図 14 に示す.この行列を  ${
m JDS}$  形式で作成する場合,プログラムは以下のように記述する.

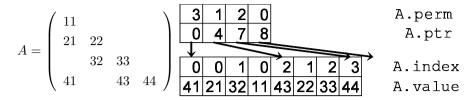


図 14: JDS 形式のデータ構造 (逐次環境)

#### 逐次環境 -

```
1: LIS_INT
                 n,nnz,maxnzr;
 2: LIS_INT
                 *perm,*ptr,*index;
3: LIS_SCALAR
                 *value;
4: LIS_MATRIX
                Α;
5: n = 4; nnz = 8; maxnzr = 3;
6: perm = (LIS_INT *)malloc( n*sizeof(int) );
7: ptr = (LIS_INT *)malloc( (maxnzr+1)*sizeof(int) );
8: index = (LIS_INT *)malloc( nnz*sizeof(int) );
9: value = (LIS_SCALAR *)malloc( nnz*sizeof(LIS_SCALAR) );
10: lis_matrix_create(0,&A);
11: lis_matrix_set_size(A,0,n);
13: perm[0] = 3; perm[1] = 1; perm[2] = 2; perm[3] = 0;
14: ptr[0] = 0; ptr[1] = 4; ptr[2] = 7; ptr[3] = 8;
15: index[0] = 0; index[1] = 0; index[2] = 1; index[3] = 0;
16: index[4] = 2; index[5] = 1; index[6] = 2; index[7] = 3;
17: value[0] = 41; value[1] = 21; value[2] = 32; value[3] = 11;
18: value[4] = 43; value[5] = 22; value[6] = 33; value[7] = 44;
20: lis_matrix_set_jds(nnz,maxnzr,perm,ptr,index,value,A);
21: lis_matrix_assemble(A);
```

#### 5.6.2 行列の作成 (マルチスレッド環境)

2 スレッド上への行列 A の JDS 形式での格納方法を図 15 に示す. 2 スレッド上にこの行列を JDS 形式で作成する場合、プログラムは以下のように記述する.

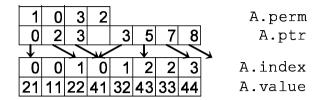


図 15: JDS 形式のデータ構造 (マルチスレッド環境)

#### マルチスレッド環境 -

```
1: LIS_INT
                 n,nnz,maxmaxnzr,nprocs;
 2: LIS_INT
                 *perm,*ptr,*index;
3: LIS_SCALAR
                 *value;
4: LIS_MATRIX
                 A;
5: n = 4; nnz = 8; maxmaxnzr = 3; nprocs = 2;
6: perm = (LIS_INT *)malloc( n*sizeof(int) );
7: ptr = (LIS_INT *)malloc( nprocs*(maxmaxnzr+1)*sizeof(int) );
8: index = (LIS_INT *)malloc( nnz*sizeof(int) );
9: value = (LIS_SCALAR *)malloc( nnz*sizeof(LIS_SCALAR) );
10: lis_matrix_create(0,&A);
11: lis_matrix_set_size(A,0,n);
13: perm[0] = 1; perm[1] = 0; perm[2] = 3; perm[3] = 2;
14: ptr[0] = 0; ptr[1] = 2; ptr[2] = 3; ptr[3] = 0;
15: ptr[4] = 3; ptr[5] = 5; ptr[6] = 7; ptr[7] = 8;
16: index[0] = 0; index[1] = 0; index[2] = 1; index[3] = 0;
17: index[4] = 1; index[5] = 2; index[6] = 2; index[7] = 3;
18: value[0] = 21; value[1] = 11; value[2] = 22; value[3] = 41;
19: value[4] = 32; value[5] = 43; value[6] = 33; value[7] = 44;
20:
21: lis_matrix_set_jds(nnz,maxmaxnzr,perm,ptr,index,value,A);
22: lis_matrix_assemble(A);
```

#### 5.6.3 行列の作成 (マルチプロセス環境)

2 プロセス上への行列 A の JDS 形式での格納方法を図 16 に示す. 2 プロセス上にこの行列を JDS 形式で作成する場合、プログラムは以下のように記述する.

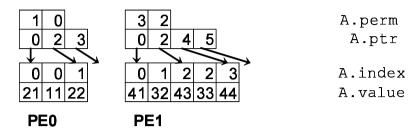


図 16: JDS 形式のデータ構造 (マルチプロセス環境)

#### - マルチプロセス環境 -

```
1: LIS_INT
                 i,n,nnz,maxnzr,my_rank;
 2: LIS_INT
                  *perm,*ptr,*index;
 3: LIS_SCALAR
                  *value;
 4: LIS_MATRIX
                 A;
5: MPI_Comm_rank(MPI_COMM_WORLD,&my_rank);
6: if( my_rank==0 ) {n = 2; nnz = 3; maxnzr = 2;}
                    {n = 2; nnz = 5; maxnzr = 3;}
7: else
8: perm = (LIS_INT *)malloc( n*sizeof(int) );
9: ptr = (LIS_INT *)malloc( (maxnzr+1)*sizeof(int) );
10: index = (LIS_INT *)malloc( nnz*sizeof(int) );
11: value = (LIS_SCALAR *)malloc( nnz*sizeof(LIS_SCALAR) );
12: lis_matrix_create(MPI_COMM_WORLD,&A);
13: lis_matrix_set_size(A,n,0);
14: if( my_rank==0 ) {
        perm[0] = 1; perm[1] = 0;
15:
        ptr[0] = 0; ptr[1] = 2; ptr[2] = 3;
16:
        index[0] = 0; index[1] = 0; index[2] = 1;
17.
        value[0] = 21; value[1] = 11; value[2] = 22;}
18:
19: else {
20:
        perm[0] = 3; perm[1] = 2;
        ptr[0] = 0; ptr[1] = 2; ptr[2] = 4; ptr[3] = 5;
21:
        index[0] = 0; index[1] = 1; index[2] = 2; index[3] = 2; index[4] = 3;
22:
23:
        value[0] = 41; value[1] = 32; value[2] = 43; value[3] = 33; value[4] = 44;}
24: lis_matrix_set_jds(nnz,maxnzr,perm,ptr,index,value,A);
25: lis_matrix_assemble(A);
```

### 5.6.4 関連する関数

#### 配列の関連付け

JDS 形式の配列を行列 A に関連付けるには、関数

• C LIS\_INT lis\_matrix\_set\_jds(LIS\_INT nnz, LIS\_INT maxnzr, LIS\_INT perm[], LIS\_INT ptr[], LIS\_INT index[], LIS\_SCALAR value[], LIS\_MATRIX A)

• Fortran subroutine lis\_matrix\_set\_jds(LIS\_INTEGER nnz, LIS\_INTEGER maxnzr, LIS\_INTEGER ptr(), LIS\_INTEGER index(), LIS\_SCALAR value(), LIS\_MATRIX A, LIS\_INTEGER ierr)

#### 5.7 Block Sparse Row (BSR)

BSR 形式では、行列を  $r \times c$  の大きさの部分行列(ブロックと呼ぶ)に分解する。 BSR 形式では、CRS 形式と同様の手順で非零ブロック(少なくとも 1 つの非零要素が存在する)を格納する。 nr = n/r、nnzb を A の非零ブロック数とする。 BSR 形式では、データを 3 つの配列(pptr,pindex,pindex value)に格納する。

- 長さ  $nnzb \times r \times c$  の倍精度配列 value は、非零ブロックの全要素の値を格納する.
- 長さ nnzb の整数配列 bindex は、非零ブロックのブロック列番号を格納する.
- 長さ nr+1 の整数配列 bptr は、配列 bindex のブロック行の開始位置を格納する.

#### 5.7.1 行列の作成 (逐次, マルチスレッド環境)

行列 A の BSR 形式での格納方法を図 17 に示す。この行列を BSR 形式で作成する場合。プログラムは以下のように記述する。

図 17: BSR 形式のデータ構造 (逐次, マルチスレッド環境)

#### 逐次、マルチスレッド環境 -

```
1: LIS_INT
                 n,bnr,bnc,nr,nc,bnnz;
 2: LIS_INT
                 *bptr,*bindex;
3: LIS_SCALAR
                 *value:
4: LIS_MATRIX
                 A;
5: n = 4; bnr = 2; bnc = 2; bnnz = 3; nr = (n-1)/bnr+1; nc = (n-1)/bnc+1;
6: bptr = (LIS_INT *)malloc( (nr+1)*sizeof(int) );
7: bindex = (LIS_INT *)malloc( bnnz*sizeof(int) );
8: value = (LIS_SCALAR *)malloc( bnr*bnc*bnnz*sizeof(LIS_SCALAR) );
9: lis_matrix_create(0,&A);
10: lis_matrix_set_size(A,0,n);
12: bptr[0] = 0; bptr[1] = 1; bptr[2] = 3;
13: bindex[0] = 0; bindex[1] = 0; bindex[2] = 1;
14: value[0] = 11; value[1] = 21; value[2] = 0; value[3] = 22;
15: value[4] = 0; value[5] = 41; value[6] = 32; value[7] = 0;
16: value[8] = 33; value[9] = 43; value[10] = 0; value[11] = 44;
18: lis_matrix_set_bsr(bnr,bnc,bnnz,bptr,bindex,value,A);
19: lis_matrix_assemble(A);
```

#### 5.7.2 行列の作成 (マルチプロセス環境)

2 プロセス上への行列 A の BSR 形式での格納方法を図 18 に示す. 2 プロセス上にこの行列を BSR 形式で作成する場合、プログラムは以下のように記述する.

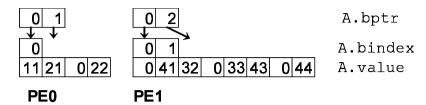


図 18: BSR 形式のデータ構造 (マルチプロセス環境)

#### ・マルチプロセス環境 -

```
1: LIS_INT
                 n,bnr,bnc,nr,nc,bnnz,my_rank;
 2: LIS_INT
                  *bptr,*bindex;
3: LIS_SCALAR
                  *value;
 4: LIS_MATRIX
                 A;
5: MPI_Comm_rank(MPI_COMM_WORLD,&my_rank);
6: if( m_rank==0 ) {n = 2; bnr = 2; bnc = 2; bnnz = 1; nr = (n-1)/bnr+1; nc = (n-1)/bnc+1;}
                    {n = 2; bnr = 2; bnc = 2; bnnz = 2; nr = (n-1)/bnr+1; nc = (n-1)/bnc+1;}
8: bptr = (LIS_INT *)malloc( (nr+1)*sizeof(int) );
9: bindex = (LIS_INT *)malloc( bnnz*sizeof(int) );
10: value = (LIS_SCALAR *)malloc( bnr*bnc*bnnz*sizeof(LIS_SCALAR) );
11: lis_matrix_create(MPI_COMM_WORLD,&A);
12: lis_matrix_set_size(A,n,0);
13: if( my_rank==0 ) {
14:
        bptr[0] = 0; bptr[1] = 1;
15:
        bindex[0] = 0;
        value[0] = 11; value[1] = 21; value[2] = 0; value[3] = 22;}
16:
17: else {
        bptr[0] = 0; bptr[1] = 2;
18:
19:
        bindex[0] = 0; bindex[1] = 1;
20:
        value[0] = 0; value[1] = 41; value[2] = 32; value[3] = 0;
        value[4] = 33; value[5] = 43; value[6] = 0; value[7] = 44;}
21:
22: lis_matrix_set_bsr(bnr,bnc,bnnz,bptr,bindex,value,A);
23: lis_matrix_assemble(A);
```

#### 5.7.3 関連する関数

#### 配列の関連付け

BSR 形式の配列を行列 A に関連付けるには、関数

- C LIS\_INT lis\_matrix\_set\_bsr(LIS\_INT bnr, LIS\_INT bnc, LIS\_INT bnnz, LIS\_INT bptr[], LIS\_INT bindex[], LIS\_SCALAR value[], LIS\_MATRIX A)
- Fortran subroutine lis\_matrix\_set\_bsr(LIS\_INTEGER bnr, LIS\_INTEGER bnc, LIS\_INTEGER bnnz, LIS\_INTEGER bptr(), LIS\_INTEGER bindex(), LIS\_SCALAR value(), LIS\_MATRIX A, LIS\_INTEGER ierr)

## 5.8 Block Sparse Column (BSC)

BSC 形式では、行列を  $r \times c$  の大きさの部分行列(ブロックと呼ぶ)に分解する。 BSC 形式では、CCS 形式と同様の手順で非零ブロック(少なくとも 1 つの非零要素が存在する)を格納する。  $nc = n/c, \, nnzb$  を A の非零ブロック数とする。 BSC 形式では、データを 3 つの配列(pptr, pindex, pindex,

- 長さ  $nnzb \times r \times c$  の倍精度配列 value は、非零ブロックの全要素の値を格納する.
- 長さ nnzb の整数配列 bindex は、非零ブロックのブロック行番号を格納する.
- 長さ nc+1 の整数配列 bptr は、配列 bindex のブロック列の開始位置を格納する.

#### 5.8.1 行列の作成 (逐次, マルチスレッド環境)

行列 A の BSC 形式での格納方法を図 19 に示す.この行列を BSC 形式で作成する場合,プログラムは以下のように記述する.

$$A = \begin{pmatrix} 11 & & & & \\ 21 & 22 & & & \\ \hline & 32 & 33 & & \\ 41 & & 43 & 44 \end{pmatrix} \begin{pmatrix} 0 & 1 & 3 & & & \\ \hline & 0 & 1 & 1 & & & \\ \hline & 0 & 1 & 1 & & & \\ \hline & 11 & 21 & 0 & 22 & 0 & 41 & 32 & 0 & 33 & 43 & 0 & 44 \\ \hline & 11 & 21 & 0 & 22 & 0 & 41 & 32 & 0 & 33 & 43 & 0 & 44 \\ \hline \end{pmatrix} A. \text{ bindex}$$

図 19: BSC 形式のデータ構造 (逐次, マルチスレッド環境)

#### 逐次、マルチスレッド環境 -

```
1: LIS_INT
                 n,bnr,bnc,nr,nc,bnnz;
 2: LIS_INT
                 *bptr,*bindex;
3: LIS_SCALAR
                 *value;
 4: LIS_MATRIX
                 A;
5: n = 4; bnr = 2; bnc = 2; bnnz = 3; nr = (n-1)/bnr+1; nc = (n-1)/bnc+1;
6: bptr = (LIS_INT *)malloc( (nc+1)*sizeof(int) );
7: bindex = (LIS_INT *)malloc( bnnz*sizeof(int) );
8: value = (LIS_SCALAR *)malloc( bnr*bnc*bnnz*sizeof(LIS_SCALAR) );
9: lis_matrix_create(0,&A);
10: lis_matrix_set_size(A,0,n);
12: bptr[0] = 0; bptr[1] = 1; bptr[2] = 3;
13: bindex[0] = 0; bindex[1] = 1; bindex[2] = 1;
14: value[0] = 11; value[1] = 21; value[2] = 0; value[3] = 22;
15: value[4] = 0; value[5] = 41; value[6] = 32; value[7] = 0;
16: value[8] = 33; value[9] = 43; value[10] = 0; value[11] = 44;
18: lis_matrix_set_bsc(bnr,bnc,bnnz,bptr,bindex,value,A);
19: lis_matrix_assemble(A);
```

#### 5.8.2 行列の作成 (マルチプロセス環境)

2 プロセス上への行列 A の BSC 形式での格納方法を図 20 に示す. 2 プロセス上にこの行列を BSC 形式で作成する場合、プログラムは以下のように記述する.

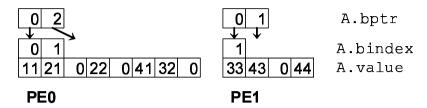


図 20: BSC 形式のデータ構造 (マルチプロセス環境)

#### ・マルチプロセス環境 -

```
1: LIS_INT
                 n,bnr,bnc,nr,nc,bnnz,my_rank;
 2: LIS_INT
                  *bptr,*bindex;
3: LIS_SCALAR
                  *value;
 4: LIS_MATRIX
                 Α;
5: MPI_Comm_rank(MPI_COMM_WORLD,&my_rank);
6: if( my_rank==0 ) {n = 2; bnr = 2; bnc = 2; bnnz = 2; nr = (n-1)/bnr+1; nc = (n-1)/bnc+1;}
                    {n = 2; bnr = 2; bnc = 2; bnnz = 1; nr = (n-1)/bnr+1; nc = (n-1)/bnc+1;}
8: bptr = (LIS_INT *)malloc( (nr+1)*sizeof(int) );
9: bindex = (LIS_INT *)malloc( bnnz*sizeof(int) );
10: value = (LIS_SCALAR *)malloc( bnr*bnc*bnnz*sizeof(LIS_SCALAR) );
11: lis_matrix_create(MPI_COMM_WORLD,&A);
12: lis_matrix_set_size(A,n,0);
13: if( my_rank==0 ) {
        bptr[0] = 0; bptr[1] = 2;
14:
        bindex[0] = 0; bindex[1] = 1;
15:
        value[0] = 11; value[1] = 21; value[2] = 0; value[3] = 22;
16.
        value[4] = 0; value[5] = 41; value[6] = 32; value[7] = 0;}
17:
18: else {
19:
        bptr[0] = 0; bptr[1] = 1;
20:
        bindex[0] = 1;
21:
        value[0] = 33; value[1] = 43; value[2] = 0; value[3] = 44;}
22: lis_matrix_set_bsc(bnr,bnc,bnnz,bptr,bindex,value,A);
23: lis_matrix_assemble(A);
```

#### 5.8.3 関連する関数

#### 配列の関連付け

BSC 形式の配列を行列 A に関連付けるには、関数

- C LIS\_INT lis\_matrix\_set\_bsc(LIS\_INT bnr, LIS\_INT bnc, LIS\_INT bnnz, LIS\_INT bptr[], LIS\_INT bindex[], LIS\_SCALAR value[], LIS\_MATRIX A)
- Fortran subroutine lis\_matrix\_set\_bsc(LIS\_INTEGER bnr, LIS\_INTEGER bnc, LIS\_INTEGER bnnz, LIS\_INTEGER bptr(), LIS\_INTEGER bindex(), LIS\_SCALAR value(), LIS\_MATRIX A, LIS\_INTEGER ierr)

## 5.9 Variable Block Row (VBR)

VBR 形式は BSR 形式を一般化したものである。行と列の分割位置は配列 (row, col) で与えられる。VBR 形式では、CRS 形式と同様の手順で非零ブロック (少なくとも 1) つの非零要素が存在する)を格納する。nr, nc をそれぞれ行分割数、列分割数とする。nnzb を A の非零ブロック数、nnz を非零ブロックの全要素数とする。VBR 形式では、データを 6 つの配列 (bptr, bindex, row, col, ptr, value) に格納する。

- 長さ nr+1 の整数配列 row は、ブロック行の開始行番号を格納する.
- 長さ nc+1 の整数配列 col は、ブロック列の開始列番号を格納する.
- 長さ nnzb の整数配列 bindex は、非零ブロックのブロック列番号を格納する.
- 長さ nr+1 の整数配列 bptr は、配列 bindex のブロック行の開始位置を格納する.
- 長さ nnz の倍精度配列 value は、非零ブロックの全要素の値を格納する.
- 長さ nnzb+1 の整数配列 ptr は, 配列 value の非零ブロックの開始位置を格納する.

#### 5.9.1 行列の作成 (逐次, マルチスレッド環境)

行列 A の VBR 形式での格納方法を図 21 に示す。この行列を VBR 形式で作成する場合。プログラムは以下のように記述する。

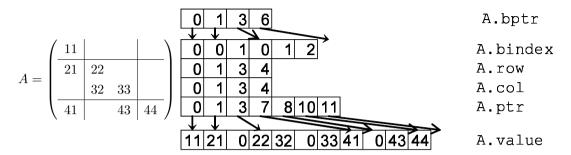


図 21: VBR 形式のデータ構造 (逐次、マルチスレッド環境)

#### - 逐次, マルチスレッド環境 ---

```
1: LIS_INT
                 n,nnz,nr,nc,bnnz;
 2: LIS_INT
                 *row,*col,*ptr,*bptr,*bindex;
3: LIS_SCALAR
                 *value;
 4: LIS_MATRIX
                 Α;
5: n = 4; nnz = 11; bnnz = 6; nr = 3; nc = 3;
6: bptr = (LIS_INT *)malloc( (nr+1)*sizeof(int) );
7: row
          = (LIS_INT *)malloc( (nr+1)*sizeof(int) );
8: col
          = (LIS_INT *)malloc( (nc+1)*sizeof(int) );
9: ptr
          = (LIS_INT *)malloc( (bnnz+1)*sizeof(int) );
10: bindex = (LIS_INT *)malloc( bnnz*sizeof(int) );
11: value = (LIS_SCALAR *)malloc( nnz*sizeof(LIS_SCALAR) );
12: lis_matrix_create(0,&A);
13: lis_matrix_set_size(A,0,n);
15: bptr[0] = 0; bptr[1] = 1; bptr[2] = 3; bptr[3] = 6;
16: row[0] = 0; row[1] = 1; row[2] = 3; row[3] = 4;
17: col[0] = 0; col[1] = 1; col[2] = 3; col[3] = 4;
18: bindex[0] = 0; bindex[1] = 0; bindex[2] = 1; bindex[3] = 0;
19: bindex[4] = 1; bindex[5] = 2;
20: ptr[0]
             = 0; ptr[1]
                             = 1; ptr[2]
                                            = 3; ptr[3]
21: ptr[4]
             = 8; ptr[5]
                             = 10; ptr[6]
                                            = 11;
22: value[0] = 11; value[1] = 21; value[2] = 0; value[3] = 22;
23: value[4] = 32; value[5] = 0; value[6] = 33; value[7] = 41;
24: value[8] = 0; value[9] = 43; value[10] = 44;
25:
26: lis_matrix_set_vbr(nnz,nr,nc,bnnz,row,col,ptr,bptr,bindex,value,A);
27: lis_matrix_assemble(A);
```

#### 5.9.2 行列の作成 (マルチプロセス環境)

2 プロセス上への行列 A の VBR 形式での格納方法を図 22 に示す. 2 プロセス上にこの行列を VBR 形式で作成する場合、プログラムは以下のように記述する.

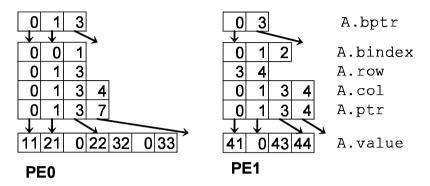


図 22: VBR 形式のデータ構造 (逐次、マルチスレッド環境)

## マルチプロセス環境・

```
1: LIS_INT
                 n,nnz,nr,nc,bnnz,my_rank;
 2: LIS_INT
                 *row,*col,*ptr,*bptr,*bindex;
3: LIS_SCALAR
                 *value;
 4: LIS_MATRIX
                 A;
5: MPI_Comm_rank(MPI_COMM_WORLD,&my_rank);
6: if( my_rank==0 ) {n = 2; nnz = 7; bnnz = 3; nr = 2; nc = 3;}
                    {n = 2; nnz = 4; bnnz = 3; nr = 1; nc = 3;}
7: else
8: bptr
          = (LIS_INT *)malloc( (nr+1)*sizeof(int) );
9: row
          = (LIS_INT *)malloc( (nr+1)*sizeof(int) );
10: col
          = (LIS_INT *)malloc( (nc+1)*sizeof(int) );
         = (LIS_INT *)malloc( (bnnz+1)*sizeof(int) );
12: bindex = (LIS_INT *)malloc( bnnz*sizeof(int) );
13: value = (LIS_SCALAR *)malloc( nnz*sizeof(LIS_SCALAR) );
14: lis_matrix_create(MPI_COMM_WORLD,&A);
15: lis_matrix_set_size(A,n,0);
16: if( my_rank==0 ) {
       bptr[0] = 0; bptr[1] = 1; bptr[2] = 3;
17:
18:
       row[0] = 0; row[1] = 1; row[2] = 3;
19:
       col[0] = 0; col[1] = 1; col[2] = 3; col[3] = 4;
20:
       bindex[0] = 0; bindex[1] = 0; bindex[2] = 1;
21:
       ptr[0] = 0; ptr[1] = 1; ptr[2] = 3; ptr[3]
22:
       value[0] = 11; value[1] = 21; value[2] = 0; value[3] = 22;
       value[4] = 32; value[5] = 0; value[6] = 33;}
23:
24: else {
25:
       bptr[0] = 0; bptr[1] = 3;
26:
       row[0] = 3; row[1] = 4;
       col[0] = 0; col[1] = 1; col[2] = 3; col[3] = 4;
27:
       bindex[0] = 0; bindex[1] = 1; bindex[2] = 2;
28:
       ptr[0] = 0; ptr[1] = 1; ptr[2] = 3; ptr[3]
29:
       value[0] = 41; value[1] = 0; value[2] = 43; value[3] = 44;}
30:
31: lis_matrix_set_vbr(nnz,nr,nc,bnnz,row,col,ptr,bptr,bindex,value,A);
32: lis_matrix_assemble(A);
```

#### 5.9.3 関連する関数

#### 配列の関連付け

VBR 形式の配列を行列 A に関連付けるには、関数

- C LIS\_INT lis\_matrix\_set\_vbr(LIS\_INT nnz, LIS\_INT nr, LIS\_INT nc, LIS\_INT bnnz, LIS\_INT row[], LIS\_INT col[], LIS\_INT ptr[], LIS\_INT bptr[], LIS\_INT bindex[], LIS\_SCALAR value[], LIS\_MATRIX A)
- Fortran subroutine lis\_matrix\_set\_vbr(LIS\_INTEGER nnz, LIS\_INTEGER nr,
  LIS\_INTEGER nc, LIS\_INTEGER bnnz, LIS\_INTEGER row(), LIS\_INTEGER col(),
  LIS\_INTEGER ptr(), LIS\_INTEGER bptr(), LIS\_INTEGER bindex(), LIS\_SCALAR value(),
  LIS\_MATRIX A, LIS\_INTEGER ierr)

## 5.10 Coordinate (COO)

COO 形式では、データを 3 つの配列 (row, col, value) に格納する.

- 長さ nnz の倍精度配列 value は、非零要素の値を格納する.
- 長さ nnz の整数配列 row は、非零要素の行番号を格納する.
- 長さ nnz の整数配列 col は、非零要素の列番号を格納する.

## 5.10.1 行列の作成 (逐次, マルチスレッド環境)

行列 A の COO 形式での格納方法を図 23 に示す。この行列を COO 形式で作成する場合。プログラムは以下のように記述する。

図 23: COO 形式のデータ構造 (逐次、マルチスレッド環境)

#### - 逐次, マルチスレッド環境 –

```
1: LIS_INT
                 n.nnz:
 2: LIS_INT
                 *row,*col;
3: LIS_SCALAR
               *value;
 4: LIS_MATRIX A;
5: n = 4; nnz = 8;
6: row = (LIS_INT *)malloc( nnz*sizeof(int) );
7: col = (LIS_INT *)malloc( nnz*sizeof(int) );
8: value = (LIS_SCALAR *)malloc( nnz*sizeof(LIS_SCALAR) );
9: lis_matrix_create(0,&A);
10: lis_matrix_set_size(A,0,n);
11:
12: row[0] = 0; row[1] = 1; row[2] = 3; row[3] = 1;
13: row[4] = 2; row[5] = 2; row[6] = 3; row[7] = 3;
14: col[0] = 0; col[1] = 0; col[2] = 0; col[3] = 1;
15: col[4] = 1; col[5] = 2; col[6] = 2; col[7] = 3;
16: value[0] = 11; value[1] = 21; value[2] = 41; value[3] = 22;
17: value[4] = 32; value[5] = 33; value[6] = 43; value[7] = 44;
18:
19: lis_matrix_set_coo(nnz,row,col,value,A);
20: lis_matrix_assemble(A);
```

## 5.10.2 行列の作成 (マルチプロセス環境)

2 プロセス上への行列 A の COO 形式での格納方法を図 24 に示す. 2 プロセス上にこの行列を COO 形式で作成する場合、プログラムは以下のように記述する.

0 0 11	1 0 21	1 1 22		3 0 41	2 1 32	2 2 33	3 2 43	3 3 44	A.row A.col A.value
PI	Ε0		•	PI	 ≣1				

図 24: COO 形式のデータ構造 (マルチプロセス環境)

```
マルチプロセス環境 一
 1: LIS_INT
                 n,nnz,my_rank;
 2: LIS_INT
                  *row,*col;
 3: LIS_SCALAR
                 *value;
 4: LIS_MATRIX
5: MPI_Comm_rank(MPI_COMM_WORLD,&my_rank);
6: if( my_rank==0 ) {n = 2; nnz = 3;}
                    {n = 2; nnz = 5;}
7: else
8: row = (LIS_INT *)malloc( nnz*sizeof(int) );
9: col = (LIS_INT *)malloc( nnz*sizeof(int) );
10: value = (LIS_SCALAR *)malloc( nnz*sizeof(LIS_SCALAR) );
11: lis_matrix_create(MPI_COMM_WORLD,&A);
12: lis_matrix_set_size(A,n,0);
13: if( my_rank==0 ) {
14:
        row[0] = 0; row[1] = 1; row[2] = 1;
15:
        col[0] = 0; col[1] = 0; col[2] = 1;
        value[0] = 11; value[1] = 21; value[2] = 22;}
16:
17: else {
       row[0] = 3; row[1] = 2; row[2] = 2; row[3] = 3; row[4] = 3;
18:
        col[0] = 0; col[1] = 1; col[2] = 2; col[3] = 2; col[4] = 3;
19:
        value[0] = 41; value[1] = 32; value[2] = 33; value[3] = 43; value[4] = 44;}
20:
21: lis_matrix_set_coo(nnz,row,col,value,A);
22: lis_matrix_assemble(A);
```

## 5.10.3 関連する関数

#### 配列の関連付け

COO 形式の配列を行列 A に関連付けるには、関数

- C LIS\_INT lis\_matrix\_set\_coo(LIS\_INT nnz, LIS\_INT row[], LIS\_INT col[], LIS\_SCALAR value[], LIS\_MATRIX A)
- Fortran subroutine lis\_matrix\_set\_coo(LIS\_INTEGER nnz, LIS\_INTEGER row(), LIS\_INTEGER col(), LIS\_SCALAR value(), LIS\_MATRIX A, LIS\_INTEGER ierr)

## 5.11 Dense (DNS)

DNS 形式では、データを 1 つの配列 (value) に格納する.

• 長さ  $n \times n$  の倍精度配列 value は、列優先で要素の値を格納する.

## 5.11.1 行列の作成 (逐次, マルチスレッド環境)

行列 A の DNS 形式での格納方法を図 25 に示す. この行列を DNS 形式で作成する場合, プログラムは以下のように記述する.

図 25: DNS 形式のデータ構造 (逐次、マルチスレッド環境)

## - 逐次, マルチスレッド環境 ―

```
1: LIS_INT n;
2: LIS_SCALAR *value;
3: LIS_MATRIX A;
4: n = 4;
5: value = (LIS_SCALAR *)malloc( n*n*sizeof(LIS_SCALAR) );
6: lis_matrix_create(0,&A);
7: lis_matrix_set_size(A,0,n);
8:
9: value[0] = 11; value[1] = 21; value[2] = 0; value[3] = 41;
10: value[4] = 0; value[5] = 22; value[6] = 32; value[7] = 0;
11: value[8] = 0; value[9] = 0; value[10]= 33; value[11]= 43;
12: value[12]= 0; value[13]= 0; value[14]= 0; value[15]= 44;
13:
14: lis_matrix_set_dns(value,A);
15: lis_matrix_assemble(A);
```

## 5.11.2 行列の作成 (マルチプロセス環境)

2 プロセス上への行列 A の DNS 形式での格納方法を図 26 に示す. 2 プロセス上にこの行列を DNS 形式で作成する場合、プログラムは以下のように記述する.

	11	21	0	22	0	41	32	0	A.Value
	0	0	0	0	33	43	0	44	
PE0					PI	Ξ1			

図 26: DNS 形式のデータ構造 (マルチプロセス環境)

#### マルチプロセス環境 ―

```
1: LIS_INT
                 n,my_rank;
2: LIS_SCALAR
                 *value;
3: LIS_MATRIX
                A;
4: MPI_Comm_rank(MPI_COMM_WORLD,&my_rank);
5: if( my_n = 0 ) n = 2;
6: else
                    {n = 2;}
7: value = (LIS_SCALAR *)malloc( n*n*sizeof(LIS_SCALAR) );
8: lis_matrix_create(MPI_COMM_WORLD,&A);
9: lis_matrix_set_size(A,n,0);
10: if( my_rank==0 ) {
       value[0] = 11; value[1] = 21; value[2] = 0; value[3] = 22;
11:
12:
       value[4] = 0; value[5] = 0; value[6] = 0; value[7] = 0;}
13: else {
       value[0] = 0; value[1] = 41; value[2] = 32; value[3] = 0;
14:
       value[4] = 33; value[5] = 43; value[6] = 0; value[7] = 44;}
15:
16: lis_matrix_set_dns(value,A);
17: lis_matrix_assemble(A);
```

#### 5.11.3 関連する関数

## 配列の関連付け

DNS 形式の配列を行列 A に関連付けるには、関数

- C LIS\_INT lis\_matrix\_set\_dns(LIS\_SCALAR value[], LIS\_MATRIX A)
- Fortran subroutine lis\_matrix\_set\_dns(LIS\_SCALAR value(), LIS\_MATRIX A, LIS\_INTEGER ierr)

## を用いる.

# 6 関数

本節では、ユーザが使用できる関数について述べる. 関数の解説は C を基準に記述している. 配列の要素番号は、C では 0 から、Fortran では 1 から始まるものとする. なお、C での各関数の戻り値、Fortran でのierr の値は以下のように定義している.

## 戻り値

LIS\_SUCCESS(0) 正常終了

LIS\_ILL\_OPTION(1) オプション不正

LIS\_BREAKDOWN(2) ブレイクダウン

LIS\_OUT\_OF\_MEMORY(3) メモリ不足

LIS\_MAXITER(4) 最大反復回数超過

LIS\_NOT\_IMPLEMENTED(5) 未実装

LIS\_ERR\_FILE\_IO(6) ファイル I/O エラー

# 6.1 ベクトル操作

ベクトルv の次数を  $global_n$  とする. ベクトルv を nprocs 個のプロセスで行ブロック分割する場合の各プロックの行数を  $local_n$  とする.  $global_n$  をグローバルな次数,  $local_n$  をローカルな次数と呼ぶ.

#### 6.1.1 lis\_vector\_create

#### 機能

ベクトルを作成する.

入力

LIS\_Comm MPI コミュニケータ

出力

vec ベクトル

ierr リターンコード

注釈

逐次、マルチスレッド環境では、comm の値は無視される.

## 6.1.2 lis\_vector\_destroy

C LIS\_INT lis\_vector\_destroy(LIS\_VECTOR vec)
Fortran subroutine lis\_vector\_destroy(LIS\_VECTOR vec, LIS\_INTEGER ierr)

### 機能

不要になったベクトルをメモリから破棄する.

入力

vec メモリから破棄するベクトル

出力

## 6.1.3 lis\_vector\_duplicate

## 機能

既存のベクトルまたは行列と同じ情報を持つベクトルを作成する.

入力

vin 複製元のベクトルまたは行列

出力

vout 複製先のベクトル

ierr リターンコード

## 注釈

vinにはLIS\_VECOTR またはLIS\_MATRIX を指定することが可能である。関数 lis\_vector\_duplicate は要素の値は複製せず、メモリ領域のみ確保する。値も複製する場合は , この関数の後に関数 lis\_vector\_copyを呼び出す。

### 6.1.4 lis\_vector\_set\_size

C LIS\_INT lis\_vector\_set\_size(LIS\_VECTOR vec, LIS\_INT local\_n, LIS\_INT global\_n)

Fortran subroutine lis\_vector\_set\_size(LIS\_VECTOR vec, LIS\_INTEGER local\_n, LIS\_INTEGER global\_n, LIS\_INTEGER ierr)

#### 機能

ベクトルの次数を設定する.

### 入力

vec ベクトル

local\_n ベクトルのローカルな次数

global\_n ベクトルのグローバルな次数

出力

ierr リターンコード

### 注釈

 $local_n$  か  $global_n$  のどちらか一方を与えなければならない.

逐次、マルチスレッド環境では、 $local_n$  は  $global_n$  に等しい、したがって、 $lis_vector_set_size(v,n,0)$  と  $lis_vector_set_size(v,0,n)$  は、いずれも次数 n のベクトルを作成する.

マルチプロセス環境においては、 $lis\_vector\_set\_size(v,n,0)$  は各プロセス上に次数 n の部分ベクトルを作成する。一方、 $lis\_vector\_set\_size(v,0,n)$  は各プロセス p 上に次数  $m_p$  の部分ベクトルを作成する。 $m_p$  はライブラリ側で決定される。

### 6.1.5 lis\_vector\_get\_size

### 機能

ベクトルvの次数を得る.

入力

▽ ベクトル

出力

local\_n ベクトルのローカルな次数

global\_n ベクトルのグローバルな次数

ierr リターンコード

### 注釈

逐次、マルチスレッド環境では、 $local_n$  は  $global_n$  に等しい.

### 6.1.6 lis\_vector\_get\_range

C LIS\_INT lis\_vector\_get\_range(LIS\_VECTOR v, LIS\_INT \*is, LIS\_INT \*ie)
Fortran subroutine lis\_vector\_get\_range(LIS\_VECTOR v, LIS\_INTEGER is,
LIS\_INTEGER ie, LIS\_INTEGER ierr)

## 機能

部分ベクトルvが全体ベクトルのどこに位置しているのかを調べる.

入力

▽ 部分ベクトル

出力

is 部分ベクトルv の全体ベクトル中での開始位置

ie 部分ベクトルv の全体ベクトル中での終了位置+1

ierr リターンコード

# 注釈

逐次、マルチスレッド環境では、ベクトルの次数がnならば、is=0, ie=nである.

### 6.1.7 lis\_vector\_set\_value

C LIS\_INT lis\_vector\_set\_value(LIS\_INT flag, LIS\_INT i, LIS\_SCALAR value,
LIS\_VECTOR v)

Fortran subroutine lis\_vector\_set\_value(LIS\_INTEGER flag, LIS\_INTEGER i,
LIS\_SCALAR value, LIS\_VECTOR v, LIS\_INTEGER ierr)

## 機能

ベクトルv の第i 行にスカラ値value を代入する.

# 入力

flag LIS\_INS\_VALUE 挿入: v[i] = value

LIS\_ADD\_VALUE 加算代入: v[i] = v[i] + value

i 代入する場所

value 代入するスカラ値

∀ 代入されるベクトル

出力

 ${\tt v}$  第 i 行にスカラ値 value が代入されたベクトル

ierr リターンコード

### 注釈

マルチプロセス環境では、全体ベクトルの第i行を指定する.

## 6.1.8 lis\_vector\_get\_value

```
C LIS_INT lis_vector_get_value(LIS_VECTOR v, LIS_INT i, LIS_SCALAR *value)

Fortran subroutine lis_vector_get_value(LIS_VECTOR v, LIS_INTEGER i,

LIS_SCALAR value, LIS_INTEGER ierr)
```

## 機能

ベクトルvの第i行の値を取得する.

入力

i 取得する場所

√ 値を取得するベクトル

出力

value スカラ値

ierr リターンコード

### 注釈

マルチプロセス環境では、全体ベクトルの第i行を指定する.

### 6.1.9 lis\_vector\_set\_values

C LIS\_INT lis\_vector\_set\_values(LIS\_INT flag, LIS\_INT count, LIS\_INT index[], LIS\_SCALAR value[], LIS\_VECTOR v)

Fortran subroutine lis\_vector\_set\_values(LIS\_INTEGER flag, LIS\_INTEGER count, LIS\_INTEGER index(), LIS\_SCALAR value(), LIS\_VECTOR v, LIS\_INTEGER ierr)

### 機能

ベクトル v の第 index [i] 行にスカラ値 value [i] を代入する.

## 入力

flag LIS\_INS\_VALUE 挿入: v[index[i]] = value[i]

LIS\_ADD\_VALUE 加算代入: v[index[i]] = v[index[i]] + value[i]

count 代入するスカラ値を格納する配列の要素数

index 代入する場所を格納する配列

value 代入するスカラ値を格納する配列

∀ 代入されるベクトル

出力

v 第 index[i] 行にスカラ値 value[i] が代入されたベクトル

ierr リターンコード

### 注釈

マルチプロセス環境では、全体ベクトルの第 index[i] 行を指定する.

## 6.1.10 lis\_vector\_get\_values

```
C LIS_INT lis_vector_get_values(LIS_VECTOR v, LIS_INT start, LIS_INT count, LIS_SCALAR value[])

Fortran subroutine lis_vector_get_values(LIS_VECTOR v, LIS_INTEGER start, LIS_INTEGER count, LIS_SCALAR value(), LIS_INTEGER ierr)
```

### 機能

ベクトルv の第 start + i 行の値 (i = 0, 1, ..., count - 1) を value [i] に格納する.

## 入力

start 取得する場所の始点

count 取得するスカラ値の個数

▼ 値を取得するベクトル

出力

value 取得したスカラ値を格納するベクトル

ierr リターンコード

## 注釈

マルチプロセス環境では、全体ベクトルの第start + i行を指定する.

### 6.1.11 lis\_vector\_scatter

C LIS\_INT lis\_vector\_scatter(LIS\_SCALAR value[], LIS\_VECTOR v)
Fortran subroutine lis\_vector\_scatter(LIS\_SCALAR value(), LIS\_VECTOR v,
LIS\_INTEGER ierr)

#### 機能

ベクトルv の第i 行の値  $(i = 0, 1, ..., global_n - 1)$  を value [i] から取得する.

入力

value 取得するスカラ値を格納するベクトル

出力

▼ 値を取得したベクトル

ierr リターンコード

### 6.1.12 lis\_vector\_gather

### 機能

ベクトル v の第 i 行の値  $(i = 0, 1, ..., global_n - 1)$  を value[i] に格納する.

入力

▼ 値を取得するベクトル

出力

value 取得したスカラ値を格納するベクトル

## 6.1.13 lis\_vector\_copy

C LIS\_INT lis\_vector\_copy(LIS\_VECTOR x, LIS\_VECTOR y)
Fortran subroutine lis\_vector\_copy(LIS\_VECTOR x, LIS\_VECTOR y, LIS\_INTEGER ierr)

### 機能

ベクトルの要素の値を複製する.

入力

x 複製元のベクトル

出力

y 複製先のベクトル

ierr リターンコード

#### 6.1.14 lis\_vector\_set\_all

#### 機能

ベクトルのすべての要素にスカラ値 value を代入する.

入力

value 代入するスカラ値

∀ 代入されるベクトル

出力

v すべての要素に value が代入されたベクトル

## $\bf 6.1.15 \quad lis\_vector\_is\_null$

C LIS\_INT lis\_vector\_is\_null(LIS\_VECTOR v)
Fortran subroutine lis\_vector\_is\_null(LIS\_VECTOR v,LIS\_INTEGER ierr)

# 機能

ベクトルvが使用可能かどうかを調べる.

入力

▽ ベクトル

出力

ierr LIS\_TRUE 使用可能

LIS\_FALSE 使用不可

# 6.2 行列操作

行列 A の次数を  $global\_n \times global\_n$  とする. 行列 A を nprocs 個のプロセスで行ブロック分割する場合 の各部分行列の行数を  $local\_n$  とする.  $global\_n$  をグローバルな行数,  $local\_n$  をローカルな行数と呼ぶ.

### 6.2.1 lis\_matrix\_create

C LIS\_INT lis\_matrix\_create(LIS\_Comm comm, LIS\_MATRIX \*A)
Fortran subroutine lis\_matrix\_create(LIS\_Comm comm, LIS\_MATRIX A, LIS\_INTEGER ierr)

#### 機能

行列を作成する.

入力

LIS\_Comm MPI コミュニケータ

出力

A 行列

ierr リターンコード

注釈

逐次、マルチスレッド環境では、commの値は無視される.

### 6.2.2 lis\_matrix\_destroy

C LIS\_INT lis\_matrix\_destroy(LIS\_MATRIX A)
Fortran subroutine lis\_matrix\_destroy(LIS\_MATRIX A, LIS\_INTEGER ierr)

### 機能

不要になった行列をメモリから破棄する.

入力

A メモリから破棄する行列

出力

### 6.2.3 lis\_matrix\_duplicate

#### 機能

既存の行列と同じ情報を持つ行列を作成する.

入力

Ain 複製元の行列

出力

Aout 複製先の行列

ierr リターンコード

### 注釈

関数 lis\_matrix\_duplicate は行列の要素の値は複製せず、メモリ領域のみ確保する. 値も複製する場合は、この関数の後に関数 lis\_matrix\_copy を呼び出す.

#### 6.2.4 lis\_matrix\_malloc

C LIS\_INT lis\_matrix\_malloc(LIS\_MATRIX A, LIS\_INT nnz\_row, LIS\_INT nnz[])
Fortran subroutine lis\_matrix\_malloc(LIS\_MATRIX A, LIS\_INTEGER nnz\_row,
LIS\_INTEGER nnz[], LIS\_INTEGER ierr)

#### 機能

行列のメモリ領域を確保する.

入力

A 行列

nnz\_row 平均非零要素数

nnz 各行の非零要素数の配列

出力

ierr リターンコード

#### 注釈

 $nnz\_row$  または nnz のどちらか一方を指定する. この関数は, lis\_matrix\_set\_value で効率よく要素に値を代入できるように, あらかじめメモリ領域を確保する.

#### 6.2.5 lis\_matrix\_set\_value

C LIS\_INT lis\_matrix\_set\_value(LIS\_INT flag, LIS\_INT i, LIS\_INT j,
LIS\_SCALAR value, LIS\_MATRIX A)

Fortran subroutine lis\_matrix\_set\_value(LIS\_INTEGER flag, LIS\_INTEGER i,
LIS\_INTEGER j, LIS\_SCALAR value, LIS\_MATRIX A, LIS\_INTEGER ierr)

#### 機能

行列 A の第 i 行第 j 列に値を代入する.

### 入力

flag LIS\_INS\_VALUE 挿入: A(i,j) = value

LIS\_ADD\_VALUE 加算代入: A(i,j) = A(i,j) + value

i 行列の行番号

j 行列の列番号

value 代入するスカラ値

A 行列

出力

A 第i 行第j 列に値が代入された行列

ierr リターンコード

### 注釈

マルチプロセス環境では、全体行列の第i行第j列を指定する.

関数 lis\_matrix\_set\_value は代入された値を一時的な内部形式で格納するため, lis\_matrix\_set\_value を用いた後には関数 lis\_matrix\_assemble を呼び出さなければならない.

### 6.2.6 lis\_matrix\_assemble

C LIS\_INT lis\_matrix\_assemble(LIS\_MATRIX A)
Fortran subroutine lis\_matrix\_assemble(LIS\_MATRIX A, LIS\_INTEGER ierr)

### 機能

行列をライブラリで使用可能にする.

入力

A 行列

出力

A 使用可能になった行列

#### 6.2.7 lis\_matrix\_set\_size

#### 機能

行列の次数を設定する.

#### 入力

A 行列

local\_n 行列 A のローカルな行数

global\_n 行列 A のグローバルな行数

出力

ierr リターンコード

### 注釈

 $local_n$ か  $global_n$  のどちらか一方を与えなければならない.

逐次、マルチスレッド環境では、 $local_n$  は  $global_n$  に等しい、したがって、 $lis_matrix_set_size(A,n,0)$  と  $lis_matrix_set_size(A,0,n)$  は、いずれも次数  $n \times n$  の行列を作成する.

マルチプロセス環境においては、lis\_matrix\_set\_size(A,n,0) は各プロセス上に次数  $n \times N$  の部分行列を作成する. N は n の総和である.

一方、lis\_matrix\_set\_size(A,0,n) は各プロセス p 上に次数  $m_p \times n$  の部分行列を作成する.  $m_p$  はライブラリ側で決定される.

### 6.2.8 lis\_matrix\_get\_size

#### 機能

行列の次数を取得する.

入力

A 行列

出力

local\_n 行列 A のローカルな行数

global\_n 行列 A のグローバルな行数

ierr リターンコード

### 注釈

逐次、マルチスレッド環境では、 $local_n$  は  $global_n$  に等しい.

### 6.2.9 lis\_matrix\_get\_range

## 機能

部分行列 A が全体行列のどこに位置しているのかを調べる.

入力

A 部分行列

出力

is 部分行列 A の全体行列中での開始位置

ie 部分行列 A の全体行列中での終了位置+1

ierr リターンコード

### 注釈

逐次、マルチスレッド環境では、行列の次数が  $n \times n$  ならば、is = 0, ie = n である.

## 6.2.10 lis\_matrix\_set\_type

# 機能

行列の格納形式を設定する.

入力

A 行列

matrix\_type 行列の格納形式

出力

ierr リターンコード

## 注釈

行列作成時の A の matrix\_type は LIS\_MATRIX\_CRS である. 以下に matrix\_type に指定可能な格納形式を示す.

格納形式		matrix_type				
Compressed Row Storage	(CRS)	{LIS_MATRIX_CRS 1}				
Compressed Column Storage	(CCS)	{LIS_MATRIX_CCS 2}				
Modified Compressed Sparse Row	(MSR)	{LIS_MATRIX_MSR 3}				
Diagonal	(DIA)	{LIS_MATRIX_DIA 4}				
Ellpack-Itpack Generalized Diagonal	(ELL)	{LIS_MATRIX_ELL 5}				
Jagged Diagonal	(JDS)	{LIS_MATRIX_JDS 6}				
Block Sparse Row	(BSR)	{LIS_MATRIX_BSR 7}				
Block Sparse Column	(BSC)	{LIS_MATRIX_BSC 8}				
Variable Block Row	(VBR)	{LIS_MATRIX_VBR 9}				
Dense	(DNS)	{LIS_MATRIX_DNS 10}				
Coordinate	(COO)	{LIS_MATRIX_COO 11}				

### 6.2.11 lis\_matrix\_get\_type

C LIS\_INT lis\_matrix\_get\_type(LIS\_MATRIX A, LIS\_INT \*matrix\_type)

Fortran subroutine lis\_matrix\_get\_type(LIS\_MATRIX A, LIS\_INTEGER matrix\_type,

LIS\_INTEGER ierr)

### 機能

行列の格納形式を取得する.

入力

A 行列

出力

matrix\_type 行列の格納形式

ierr リターンコード

#### 6.2.12 lis\_matrix\_set\_blocksize

C LIS\_INT lis\_matrix\_set\_blocksize(LIS\_MATRIX A, LIS\_INT bnr, LIS\_INT bnc, LIS\_INT row[], LIS\_INT col[])

Fortran subroutine lis\_matrix\_set\_blocksize(LIS\_MATRIX A, LIS\_INTEGER bnr, LIS\_INTEGER bnc, LIS\_INTEGER row[], LIS\_INTEGER col[], LIS\_INTEGER ierr)

## 機能

BSR, BSC, VBR 形式のブロックサイズ, 分割情報を設定する.

入力

A 行列

bnr BSR(BSC) 形式の行ブロックサイズ, または VBR 形式の行ブロッ

ク数

bnc BSR(BSC) 形式の列ブロックサイズ, または VBR 形式の列ブロッ

ク数

row VBR 形式の行分割情報の配列

col VBR 形式の列分割情報の配列

出力

#### 6.2.13 lis\_matrix\_convert

C LIS\_INT lis\_matrix\_convert(LIS\_MATRIX Ain, LIS\_MATRIX Aout)
Fortran subroutine lis\_matrix\_convert(LIS\_MATRIX Ain, LIS\_MATRIX Aout,
LIS\_INTEGER ierr)

#### 機能

行列  $A_{in}$  を指定した格納形式に変換し,行列  $A_{out}$  に格納する.

入力

Ain 変換元の行列

出力

Aout 指定の格納形式に変換された行列

ierr リターンコード

#### 注釈

変換先の格納形式の指定は lis\_matrix\_set\_type を用いて  $A_{out}$  に対して行う . BSR, BSC, VBR 形式のブロックサイズ等の情報は , lis\_matrix\_set\_blocksize を用いて  $A_{out}$  に対して設定する .

指定された格納形式への変換のうち,以下の表において丸印を付したものは,直接変換される.それ以外のものは,記載されている形式を経由した後,指定の格納形式に変換される.表に記載されていないものは,CRS 形式を経由した後,指定の格納形式に変換される.

元\先	CRS	CCS	MSR	DIA	ELL	JDS	BSR	BSC	VBR	DNS	COO
CRS								CCS			
COO				CRS	CRS	CRS	CRS	CCS	CRS	CRS	

## 6.2.14 lis\_matrix\_copy

### 機能

行列の要素の値を複製する.

入力

Ain 複製元の行列

出力

Aout 複製先の行列

# $\bf 6.2.15 \quad lis\_matrix\_get\_diagonal$

# 機能

行列 A の対角部分をベクトル d に複製する.

入力

A 行列

出力

d 対角要素が格納されたベクトル

#### 6.2.16 lis\_matrix\_set\_crs

### 機能

CRS 形式の配列を行列 A に関連付ける.

### 入力

nnz 非零要素数

ptr, index, value CRS 形式の配列

A 行列

出力

A 関連付けられた行列

#### 注釈

lis\_matrix\_set\_crs を用いた後には、lis\_matrix\_assemble を呼び出さなければならない。

#### 6.2.17 lis\_matrix\_set\_ccs

### 機能

CCS 形式の配列を行列 A に関連付ける.

## 入力

nnz 非零要素数

ptr, index, value CCS 形式の配列

A 行列

出力

A 関連付けられた行列

### 注釈

lis\_matrix\_set\_ccs を用いた後には、lis\_matrix\_assemble を呼び出さなければならない。

#### 6.2.18 lis\_matrix\_set\_msr

C LIS\_INT lis\_matrix\_set\_msr(LIS\_INT nnz, LIS\_INT ndz, LIS\_INT index[],
LIS\_SCALAR value[], LIS\_MATRIX A)

Fortran subroutine lis\_matrix\_set\_msr(LIS\_INTEGER nnz, LIS\_INTEGER ndz,
LIS\_INTEGER index(), LIS\_SCALAR value(), LIS\_MATRIX A, LIS\_INTEGER ierr)

### 機能

MSR 形式の配列を行列 A に関連付ける.

## 入力

nnz 非零要素数

ndz 対角部分の零要素数

index, value MSR 形式の配列

A 行列

出力

A 関連付けられた行列

#### 注釈

lis\_matrix\_set\_msr を用いた後には、lis\_matrix\_assemble を呼び出さなければならない.

### 6.2.19 lis\_matrix\_set\_dia

C LIS\_INT lis\_matrix\_set\_dia(LIS\_INT nnd, LIS\_INT index[],
LIS\_SCALAR value[], LIS\_MATRIX A)

Fortran subroutine lis\_matrix\_set\_dia(LIS\_INTEGER nnd, LIS\_INTEGER index(),
LIS\_SCALAR value(), LIS\_MATRIX A, LIS\_INTEGER ierr)

#### 機能

DIA 形式の配列を行列 A に関連付ける.

### 入力

nnd 非零な対角要素の本数

index, value DIA 形式の配列

A 行列

出力

A 関連付けられた行列

### 注釈

lis\_matrix\_set\_dia を用いた後には、lis\_matrix\_assemble を呼び出さなければならない。

#### 6.2.20 lis\_matrix\_set\_ell

## 機能

 ${
m ELL}$  形式の配列を行列 A に関連付ける.

## 入力

maxnzr 各行の非零要素数の最大値

index, value ELL 形式の配列

A 行列

出力

A 関連付けられた行列

## 注釈

lis\_matrix\_set\_ell を用いた後には、lis\_matrix\_assemble を呼び出さなければならない.

## 6.2.21 lis\_matrix\_set\_jds

```
C LIS_INT lis_matrix_set_jds(LIS_INT nnz, LIS_INT maxnzr, LIS_INT perm[],
LIS_INT ptr[], LIS_INT index[], LIS_SCALAR value[], LIS_MATRIX A)

Fortran subroutine lis_matrix_set_jds(LIS_INTEGER nnz, LIS_INTEGER maxnzr,
LIS_INTEGER ptr(), LIS_INTEGER index(), LIS_SCALAR value(),
LIS_MATRIX A, LIS_INTEGER ierr)
```

### 機能

m JDS 形式の配列を行列  $m \it A$  に関連付ける.

## 入力

nnz 非零要素数

maxnzr 各行の非零要素数の最大値

perm, ptr, index, value JDS 形式の配列

A 行列

出力

A 関連付けられた行列

# 注釈

lis\_matrix\_set\_jds を用いた後には、lis\_matrix\_assemble を呼び出さなければならない.

#### 6.2.22 lis\_matrix\_set\_bsr

```
C LIS_INT lis_matrix_set_bsr(LIS_INT bnr, LIS_INT bnc,
    LIS_INT bnnz, LIS_INT bptr[], LIS_INT bindex[],
    LIS_SCALAR value[], LIS_MATRIX A)

Fortran subroutine lis_matrix_set_bsr(LIS_INTEGER bnr, LIS_INTEGER bnc,
    LIS_INTEGER bnnz, LIS_INTEGER bptr(), LIS_INTEGER bindex(),
    LIS_SCALAR value(), LIS_MATRIX A, LIS_INTEGER ierr)
```

### 機能

BSR 形式の配列を行列 A に関連付ける.

### 入力

bnr 行ブロックサイズ

bnc 列ブロックサイズ

bnnz 非零ブロック数

bptr, bindex, value BSR 形式の配列

A 行列

出力

A 関連付けられた行列

## 注釈

lis\_matrix\_set\_bsr を用いた後には、lis\_matrix\_assemble を呼び出さなければならない.

#### 6.2.23 lis\_matrix\_set\_bsc

C LIS\_INT lis\_matrix\_set\_bsc(LIS\_INT bnr, LIS\_INT bnc, LIS\_INT bnnz,
LIS\_INT bptr[], LIS\_INT bindex[], LIS\_SCALAR value[], LIS\_MATRIX A)

Fortran subroutine lis\_matrix\_set\_bsc(LIS\_INTEGER bnr, LIS\_INTEGER bnc,
LIS\_INTEGER bnnz, LIS\_INTEGER bptr(), LIS\_INTEGER bindex(),
LIS\_SCALAR value(), LIS\_MATRIX A, LIS\_INTEGER ierr)

### 機能

BSC 形式の配列を行列 A に関連付ける.

## 入力

bnr 行ブロックサイズ

bnc 列ブロックサイズ

bnnz 非零ブロック数

bptr, bindex, value BSC 形式の配列

A 行列

出力

A 関連付けられた行列

### 注釈

lis\_matrix\_set\_bsc を用いた後には、lis\_matrix\_assemble を呼び出さなければならない.

#### 6.2.24 lis\_matrix\_set\_vbr

```
C LIS_INT lis_matrix_set_vbr(LIS_INT nnz, LIS_INT nr, LIS_INT nc,
LIS_INT bnnz, LIS_INT row[], LIS_INT col[], LIS_INT ptr[],
LIS_INT bptr[], LIS_INT bindex[], LIS_SCALAR value[], LIS_MATRIX A)

Fortran subroutine lis_matrix_set_vbr(LIS_INTEGER nnz, LIS_INTEGER nr,
LIS_INTEGER nc, LIS_INTEGER bnnz, LIS_INTEGER row(), LIS_INTEGER col(),
LIS_INTEGER ptr(), LIS_INTEGER bptr(), LIS_INTEGER bindex(),
LIS_SCALAR value(), LIS_MATRIX A, LIS_INTEGER ierr)
```

### 機能

VBR 形式の配列を行列 A に関連付ける.

## 入力

nnz 非零ブロックの全要素数

nr 行ブロック数

nc 列ブロック数

bnnz 非零ブロック数

row, col, ptr, bptr, bindex, value VBR 形式の配列

A 行列

### 出力

A 関連付けられた行列

#### 注釈

lis\_matrix\_set\_vbr を用いた後には、lis\_matrix\_assemble を呼び出さなければならない.

#### 6.2.25 lis\_matrix\_set\_coo

C LIS\_INT lis\_matrix\_set\_coo(LIS\_INT nnz, LIS\_INT row[], LIS\_INT col[],
LIS\_SCALAR value[], LIS\_MATRIX A)

Fortran subroutine lis\_matrix\_set\_coo(LIS\_INTEGER nnz, LIS\_INTEGER row(),
LIS\_INTEGER col(), LIS\_SCALAR value(), LIS\_MATRIX A, LIS\_INTEGER ierr)

### 機能

COO 形式の配列を行列 A に関連付ける.

## 入力

nnz 非零要素数

row, col, value COO 形式の配列

A 行列

出力

A 関連付けられた行列

#### 注釈

lis\_matrix\_set\_coo を用いた後には、lis\_matrix\_assemble を呼び出さなければならない。

### 6.2.26 lis\_matrix\_set\_dns

#### 機能

DNS 形式の配列を行列 A に関連付ける.

# 入力

value DNS 形式の配列

A 行列

出力

A 関連付けられた行列

## 注釈

lis\_matrix\_set\_dns を用いた後には、lis\_matrix\_assemble を呼び出さなければならない。

# 6.3 ベクトルと行列の計算

## 6.3.1 lis\_vector\_scale

C LIS\_INT lis\_vector\_scale(LIS\_SCALAR alpha, LIS\_VECTOR x)
Fortran subroutine lis\_vector\_scale(LIS\_SCALAR alpha, LIS\_VECTOR x,
LIS\_INTEGER ierr)

### 機能

ベクトルのすべての値を  $\alpha$  倍する.

## 入力

alpha スカラ値  $\alpha$ 

lpha 倍するベクトル

出力

 ${f x}$  すべての要素の値が  ${f lpha}$  倍されたベクトル

ierr リターンコード

### 6.3.2 lis\_vector\_dot

C LIS\_INT lis\_vector\_dot(LIS\_VECTOR x, LIS\_VECTOR y, LIS\_SCALAR \*val)
Fortran subroutine lis\_vector\_dot(LIS\_VECTOR x, LIS\_VECTOR y, LIS\_SCALAR val,
LIS\_INTEGER ierr)

## 機能

ベクトルの内積 $x^Ty$ を計算する.

## 入力

x ベクトル

y ベクトル

出力

val 内積の値

### 6.3.3 lis\_vector\_nrm1

C LIS\_INT lis\_vector\_nrm1(LIS\_VECTOR x, LIS\_REAL \*val)
Fortran subroutine lis\_vector\_nrm1(LIS\_VECTOR x, LIS\_REAL val, LIS\_INTEGER ierr)

## 機能

ベクトルの1ノルムを計算する.

入力

x ベクトル

出力

val ベクトルの1ノルム

ierr リターンコード

### 6.3.4 lis\_vector\_nrm2

C LIS\_INT lis\_vector\_nrm2(LIS\_VECTOR x, LIS\_REAL \*val)
Fortran subroutine lis\_vector\_nrm2(LIS\_VECTOR x, LIS\_REAL val, LIS\_INTEGER ierr)

## 機能

ベクトルの2ノルムを計算する.

入力

x ベクトル

出力

val ベクトルの2ノルム

### 6.3.5 lis\_vector\_nrmi

C LIS\_INT lis\_vector\_nrmi(LIS\_VECTOR x, LIS\_REAL \*val)
Fortran subroutine lis\_vector\_nrmi(LIS\_VECTOR x, LIS\_REAL val, LIS\_INTEGER ierr)

### 機能

ベクトルの無限大ノルムを計算する.

入力

x ベクトル

出力

val ベクトルの無限大ノルム

ierr リターンコード

# 6.3.6 lis\_vector\_axpy

C LIS\_INT lis\_vector\_axpy(LIS\_SCALAR alpha, LIS\_VECTOR x, LIS\_VECTOR y)
Fortran subroutine lis\_vector\_axpy(LIS\_SCALAR alpha, LIS\_VECTOR x, LIS\_VECTOR y,
LIS\_INTEGER ierr)

### 機能

ベクトル和  $y = \alpha x + y$  を計算する.

入力

alpha スカラ値

х, у ベクトル

出力

y  $\alpha x + y$  の計算結果 (べクトル y の値は上書きされる)

## 6.3.7 lis\_vector\_xpay

C LIS\_INT lis\_vector\_xpay(LIS\_VECTOR x, LIS\_SCALAR alpha, LIS\_VECTOR y)
Fortran subroutine lis\_vector\_xpay(LIS\_VECTOR x, LIS\_SCALAR alpha, LIS\_VECTOR y,
LIS\_INTEGER ierr)

### 機能

ベクトル和  $y = x + \alpha y$  を計算する.

入力

alpha スカラ値

х, у ベクトル

出力

 $x + \alpha y$  の計算結果 (ベクトル y の値は上書きされる)

ierr リターンコード

### 6.3.8 lis\_vector\_axpyz

C LIS\_INT lis\_vector\_axpyz(LIS\_SCALAR alpha, LIS\_VECTOR x, LIS\_VECTOR y, LIS\_VECTOR z)

Fortran subroutine lis\_vector\_axpyz(LIS\_SCALAR alpha, LIS\_VECTOR x, LIS\_VECTOR y, LIS\_VECTOR z, LIS\_INTEGER ierr)

## 機能

ベクトル和  $z = \alpha x + y$  を計算する.

入力

alpha スカラ値

x, y ベクトル

出力

z  $x + \alpha y$  の計算結果

## 6.3.9 lis\_matrix\_scaling

C LIS\_INT lis\_matrix\_scaling(LIS\_MATRIX A, LIS\_VECTOR b, LIS\_VECTOR d, LIS\_INT action)

Fortran subroutine lis\_matrix\_scaling(LIS\_MATRIX A, LIS\_VECTOR b, LIS\_VECTOR d, LIS\_INTEGER action, LIS\_INTEGER ierr)

#### 機能

行列のスケーリングを行う.

入力

A スケーリングを行う行列

b スケーリングを行うベクトル

action LIS\_SCALE\_JACOBI Jacobi  $\mathbf{A}\mathbf{f} - \mathbf{J}\mathbf{J}\mathbf{f} D^{-1}Ax = D^{-1}b$ 

 $(D \mathsf{t} A = (a_{ij}) \mathsf{o} \mathsf{対角部分})$ 

LIS\_SCALE\_SYMM\_DIAG 対角スケーリング  $D^{-1/2}AD^{-1/2}x=D^{-1/2}b$ 

 $(D^{-1/2}$  は対角要素の値が  $1/\sqrt{a_{ii}}$  である対角行列)

出力

 ${f d}$   $D^{-1}$  または  $D^{-1/2}$  の対角部分を格納したベクトル

ierr リターンコード

## 6.3.10 lis\_matvec

C void lis\_matvec(LIS\_MATRIX A, LIS\_VECTOR x, LIS\_VECTOR y)
Fortran subroutine lis\_matvec(LIS\_MATRIX A, LIS\_VECTOR x, LIS\_VECTOR y)

### 機能

行列ベクトル積 y = Ax を計算する.

入力

A 行列

x ベクトル

出力

y ベクトル

# 6.3.11 lis\_matvect

C void lis\_matvect(LIS\_MATRIX A, LIS\_VECTOR x, LIS\_VECTOR y)
Fortran subroutine lis\_matvect(LIS\_MATRIX A, LIS\_VECTOR x, LIS\_VECTOR y)

# 機能

転置行列ベクトル積  $y = A^T x$  を計算する.

入力

A 行列

x ベクトル

出力

y ベクトル

# 6.4 線型方程式の求解

### 6.4.1 lis\_solver\_create

C LIS\_INT lis\_solver\_create(LIS\_SOLVER \*solver)
Fortran subroutine lis\_solver\_create(LIS\_SOLVER solver, LIS\_INTEGER ierr)

# 機能

ソルバ (線型方程式解法の情報を格納する構造体) を作成する.

入力

なし

出力

solver ソルバ

ierr リターンコード

#### 注釈

ソルバは線型方程式解法の情報を持つ.

#### 6.4.2 lis\_solver\_destroy

C LIS\_INT lis\_solver\_destroy(LIS\_SOLVER solver)
Fortran subroutine lis\_solver\_destroy(LIS\_SOLVER solver, LIS\_INTEGER ierr)

# 機能

不要になったソルバをメモリから破棄する.

入力

solver メモリから破棄するソルバ

出力

# 6.4.3 lis\_solver\_set\_option

C LIS\_INT lis\_solver\_set\_option(char \*text, LIS\_SOLVER solver)

Fortran subroutine lis\_solver\_set\_option(character text, LIS\_SOLVER solver,

LIS\_INTEGER ierr)

# 機能

線型方程式解法のオプションをソルバに設定する.

入力

text コマンドラインオプション

出力

solver ソルバ

ierr リターンコード

# 注釈

以下に指定可能なコマンドラインオプションを示す. -i {cg|1}は-i cg または-i 1 を意味する. -maxiter [1000] は、-maxiter のデフォルト値が 1000 であることを意味する.

線型方程式解法に関するオプション (デフォルト値: -i bicg)

線型方程式解法	オプション	補助オプション	· · · · · · · · · · · · · · · · · · ·
CG	-i {cg 1}		
$\operatorname{BiCG}$	-i {bicg 2}		
CGS	-i {cgs 3}		
BiCGSTAB	-i {bicgstab 4}		
$\operatorname{BiCGSTAB}(l)$	-i {bicgstabl 5}	-ell [2]	次数 $l$
GPBiCG	-i {gpbicg 6}		
TFQMR	-i {tfqmr 7}		
Orthomin(m)	-i {orthomin 8}	-restart [40]	リスタート値 $m$
GMRES(m)	-i {gmres 9}	-restart [40]	リスタート値 $m$
Jacobi	-i {jacobi 10}		
Gauss-Seidel	-i {gs 11}		
SOR	-i {sor 12}	-omega [1.9]	緩和係数 $\omega \; (0 < \omega < 2)$
BiCGSafe	-i {bicgsafe 13}		
CR	-i {cr 14}		
BiCR	-i {bicr 15}		
CRS	-i {crs 16}		
BiCRSTAB	-i {bicrstab 17}		
GPBiCR	-i {gpbicr 18}		
BiCRSafe	-i {bicrsafe 19}		
FGMRES(m)	-i {fgmres 20}	-restart [40]	リスタート値 $m$
IDR(s)	-i {idrs 21}	-irestart [2]	リスタート値 $s$
MINRES	-i {minres 22}		

前処理に関するオプション (デフォルト値: -p none)

前処理	オプション	補助オプション	
なし	-p {none 0}		
Jacobi	-p {jacobi 1}		
ILU(k)	-p {ilu 2}	-ilu_fill [0]	フィルインレベル $k$
SSOR	-p {ssor 3}	-ssor_w [1.0]	緩和係数 $\omega \; (0 < \omega < 2)$
Hybrid	-p {hybrid 4}	-hybrid_i [sor]	線型方程式解法
		-hybrid_maxiter [25]	最大反復回数
		-hybrid_tol [1.0e-3]	収束判定基準
		-hybrid_w [1.5]	$\mathrm{SOR}$ の緩和係数 $\omega \; (0 < \omega < 2)$
		-hybrid_ell [2]	$\operatorname{BiCGSTAB}(l)$ の次数 $l$
		-hybrid_restart [40]	$GMRES(m), Orthomin(m) \mathcal{O}$
			リスタート値 $m$
I+S	-p {is 5}	-is_alpha [1.0]	$I + lpha S^{(m)}$ 型前処理のパラメータ $lpha$
		-is_m [3]	$I + lpha S^{(m)}$ 型前処理のパラメータ $m$
SAINV	-p {sainv 6}	-sainv_drop [0.05]	ドロップ基準
SA-AMG	-p {saamg 7}	-saamg_unsym [false]	非対称版の選択
			(行列構造は対称とする)
		-saamg_theta [0.05 0.12]	ドロップ基準 $a_{ij}^2 \leq  heta^2  a_{ii}   a_{jj} $
			(対称 非対称)
Crout ILU	-p {iluc 8}	-iluc_drop [0.05]	ドロップ基準
		-iluc_rate [5.0]	最大フィルイン数の倍率
ILUT	-p {ilut 9}	-ilut_drop [0.05]	ドロップ基準
		-ilut_rate [5.0]	最大フィルイン数の倍率
Additive Schwarz	-adds true	-adds_iter [1]	繰り返し回数

# その他のオプション

オプション			
-maxiter [1000]	最大反復回数		
-tol [1.0e-12]	収束判定基準		
-print [0]	残差の画面表示		
	-print {none 0}	何もしない	
	-print {mem 1}	収束履歴をメモリに保存する	
	-print {out 2}	収束履歴を画面に表示する	
	-print {all 3}	収束履歴をメモリに保存し, 画面に表示する	
-scale [0]	スケーリングの選択. 緑	ま果は元の行列, ベクトルに上書きされる	
	-scale {none 0}	スケーリングなし	
	-scale {jacobi 1}	Jacobi スケーリング $D^{-1}Ax = D^{-1}b$	
		$(D$ は $A=(a_{ij})$ の対角部分 $)$	
	-scale {symm_diag 2} 対角スケーリング $D^{-1/2}AD^{-1/2}x=D^{-1/2}b$		
		$(D^{-1/2}$ は対角要素の値が $1/\sqrt{a_{ii}}$ である対角行列 $)$	
-initx_zeros [true]	初期ベクトル $x_0$ の振舞	l 1	
	-initx_zeros {false	0} 与えられた値を使用	
	-initx_zeros {true	1} すべての要素の値を () にする	
-omp_num_threads [t]	実行スレッド数		
	t は最大スレッド数		
-storage [0]	行列格納形式		
-storage_block [2]	BSR, BSC のブロック	ナイズ	
-f [0]	線型方程式解法の精度		
	-f {double 0}	倍精度	
	-f {quad 1}	4 倍精度	

### 6.4.4 lis\_solver\_set\_optionC

C LIS\_INT lis\_solver\_set\_optionC(LIS\_SOLVER solver)
Fortran subroutine lis\_solver\_set\_optionC(LIS\_SOLVER solver, LIS\_INTEGER ierr)

### 機能

ユーザプログラム実行時にコマンドラインで指定された線型方程式解法のオプションをソルバに設定する.

入力

なし

出力

solver ソルバ

ierr リターンコード

#### 6.4.5 lis\_solve

C LIS\_INT lis\_solve(LIS\_MATRIX A, LIS\_VECTOR b, LIS\_VECTOR x, LIS\_SOLVER solver)

Fortran subroutine lis\_solve(LIS\_MATRIX A, LIS\_VECTOR b, LIS\_VECTOR x, LIS\_SOLVER solver, LIS\_INTEGER ierr)

#### 機能

指定された解法で線型方程式 Ax=b を解く. ソルバに与えられた出力は lis\_solver\_get\_iters, lis\_solver\_get\_time, lis\_solver\_get\_residualnorm に格納する.

# 入力

A 係数行列

b 右辺ベクトル

x 初期ベクトル

solver ソルバ

出力

x 解

solver 反復回数, 経過時間等の情報

#### 6.4.6 lis\_solve\_kernel

C LIS\_INT lis\_solve\_kernel(LIS\_MATRIX A, LIS\_VECTOR b, LIS\_VECTOR x,
LIS\_SOLVER solver, LIS\_PRECON precon)

Fortran subroutine lis\_solve\_kernel(LIS\_MATRIX A, LIS\_VECTOR b, LIS\_VECTOR x,
LIS\_SOLVER solver, LIS\_PRECON precon, LIS\_INTEGER ierr)

### 機能

指定された解法について、外部で定義された前処理を用いて線型方程式 Ax=b を解く、ソルバに与えられた出力は lis\_solver\_get\_iters, lis\_solver\_get\_time, lis\_solver\_get\_residualnorm に格納する.

### 入力

A 係数行列

b 右辺ベクトル

x 初期ベクトル

solver ソルバ

precon 前処理

出力

x 解

ierr リターンコード

### 注釈

lis-(\$VERSION)/src/esolver/lis\_esolver\_ii.c などを参照のこと. このプログラムでは, lis\_solve\_kernel を複数回呼び出して最小固有値を計算する.

# 6.4.7 lis\_solver\_get\_status

C LIS\_INT lis\_solver\_get\_status(LIS\_SOLVER solver, LIS\_INT \*status)

Fortran subroutine lis\_solver\_get\_status(LIS\_SOLVER solver, LIS\_INTEGER status,

LIS\_INTEGER ierr)

### 機能

ソルバから状態を取得する.

入力

solver ソルバ

出力

status 状態

ierr リターンコード

# ${\bf 6.4.8}\quad lis\_solver\_get\_iters$

### 機能

ソルバから反復回数を取得する.

入力

solver ソルバ

出力

iters 反復回数

# 6.4.9 lis\_solver\_get\_itersex

### 機能

ソルバから反復回数を取得する.

### 入力

solver ソルバ

出力

iters 総反復回数

iters\_double 倍精度演算の反復回数

iters\_quad 4 倍精度演算の反復回数

ierr リターンコード

### 6.4.10 lis\_solver\_get\_time

### 機能

ソルバから経過時間を取得する.

### 入力

solver ソルバ

出力

times 経過時間

### 6.4.11 lis\_solver\_get\_timeex

C LIS\_INT lis\_solver\_get\_timeex(LIS\_SOLVER solver, double \*times, double \*times, double \*p\_i\_times)

Fortran subroutine lis\_solver\_get\_timeex(LIS\_SOLVER solver, real\*8 times, real\*8 ptimes, real\*8 p\_c\_times, real\*8 p\_i\_times, LIS\_INTEGER ierr)

### 機能

ソルバから経過時間を取得する.

# 入力

solver ソルバ

出力

times itimes と ptimes の合計

itimes 線型方程式解法の経過時間

ptimes 前処理の経過時間

p\_c\_times 前処理行列作成の経過時間

p\_i\_times 線型方程式解法中の前処理の経過時間

ierr リターンコード

### 6.4.12 lis\_solver\_get\_residualnorm

# 機能

ソルバから解xで再計算した相対残差ノルム $||b-Ax||_2/||b||_2$ を取得する.

# 入力

solver ソルバ

出力

# 6.4.13 lis\_solver\_get\_rhistory

### 機能

ソルバから収束履歴を取得する.

入力

なし

出力

▽ 収束履歴が収められたベクトル

ierr リターンコード

# 注釈

ベクトルv はあらかじめ関数 lis\_vector\_create で作成しておかなければならない. ベクトルv の次数 n が収束履歴の長さよりも小さい場合は収束履歴の最初から n 個までを取得する.

# 6.4.14 lis\_solver\_get\_solver

C LIS\_INT lis\_solver\_get\_solver(LIS\_SOLVER solver, LIS\_INT \*nsol)
Fortran subroutine lis\_solver\_get\_solver(LIS\_SOLVER solver, LIS\_INTEGER nsol,
LIS\_INTEGER ierr)

# 機能

ソルバから選択されている線型方程式解法の番号を取得する.

入力

solver ソルバ

出力

nsol 線型方程式解法の番号

ierr リターンコード

# 注釈

線型方程式解法の番号は以下の通りである.

解法	番号	解法	番号
CG	1	SOR	12
$\operatorname{BiCG}$	2	BiCGSafe	13
CGS	3	CR	14
BiCGSTAB	4	BiCR	15
${\rm BiCGSTAB}(1)$	5	CRS	16
GPBiCG	6	BiCRSTAB	17
TFQMR	7	GPBiCR	18
Orthomin(m)	8	BiCRSafe	19
GMRES(m)	9	FGMRES(m)	20
Jacobi	10	IDR(s)	21
Gauss-Seidel	11	MINRES	22

# ${\bf 6.4.15}\quad {\bf lis\_get\_solvername}$

# 機能

線型方程式解法の番号から解法名を取得する.

入力

nsol線型方程式解法の番号

出力

name 線型方程式解法名

# 6.5 固有値問題の求解

### 6.5.1 lis\_esolver\_create

C LIS\_INT lis\_esolver\_create(LIS\_ESOLVER \*esolver)
Fortran subroutine lis\_esolver\_create(LIS\_ESOLVER esolver, LIS\_INTEGER ierr)

# 機能

ソルバ (固有値解法の情報を格納する構造体) を作成する.

入力

なし

出力

esolver ソルバ

ierr リターンコード

#### 注釈

ソルバは固有値解法の情報を持つ.

#### 6.5.2 lis\_esolver\_destroy

C LIS\_INT lis\_esolver\_destroy(LIS\_ESOLVER esolver)
Fortran subroutine lis\_esolver\_destroy(LIS\_ESOLVER esolver, LIS\_INTEGER ierr)

# 機能

不要になったソルバをメモリから破棄する.

入力

esolver メモリから破棄するソルバ

出力

# 6.5.3 lis\_esolver\_set\_option

# 機能

固有値解法のオプションをソルバに設定する.

入力

text コマンドラインオプション

出力

esolver ソルバ

ierr リターンコード

# 注釈

以下に指定可能なコマンドラインオプションを示す. -e {pi|1}は-e pi または-e 1 を意味する. -emaxiter [1000] は-emaxiter のデフォルト値が 1000 であることを意味する.

固有値解法に関するオプション (デフォルト値: -e pi)

固有値解法	オプション	補助オプション	
Power	-e {pi 1}		
Inverse	-e {ii 2}	-i [bicg]	線型方程式解法
Approximate Inverse	-e {aii 3}		
Rayleigh Quotient	-e {rqi 4}	-i [bicg]	線型方程式解法
Subspace	-e {si 5}	-ss [2]	部分空間の大きさ
		-m [O]	モード番号
Lanczos	-e {li 6}	-ss [2]	部分空間の大きさ
		-m [O]	モード番号
CG	-e {cg 7}		
CR	-e {cr 8}		

前処理に関するオプション (デフォルト値: -p ilu)

前処理	オプション	補助オプション	
なし	-p {none 0}		
Jacobi	-p {jacobi 1}		
ILU(k)	-p {ilu 2}	-ilu_fill [0]	フィルインレベル $k$
SSOR	-p {ssor 3}	-ssor_w [1.0]	緩和係数 $\omega \; (0 < \omega < 2)$
Hybrid	-p {hybrid 4}	-hybrid_i [sor]	線型方程式解法
		-hybrid_maxiter [25]	最大反復回数
		-hybrid_tol [1.0e-3]	収束判定基準
		-hybrid_w [1.5]	$\mathrm{SOR}$ の緩和係数 $\omega \; (0 < \omega < 2)$
		-hybrid_ell [2]	$\operatorname{BiCGSTAB}(l)$ の次数 $l$
		-hybrid_restart [40]	$GMRES(m), Orthomin(m) \mathcal{O}$
			リスタート値 $m$
I+S	-p {is 5}	-is_alpha [1.0]	$I + lpha S^{(m)}$ 型前処理のパラメータ $lpha$
		-is_m [3]	$I + lpha S^{(m)}$ 型前処理のパラメータ $m$
SAINV	-p {sainv 6}	-sainv_drop [0.05]	ドロップ基準
SA-AMG	-p {saamg 7}	-saamg_unsym [false]	非対称版の選択
			(行列構造は対称とする)
		-saamg_theta [0.05 0.12]	ドロップ基準 $a_{ij}^2 \leq  heta^2  a_{ii}   a_{jj} $
			(対称 非対称)
Crout ILU	-p {iluc 8}	-iluc_drop [0.05]	ドロップ基準
		-iluc_rate [5.0]	最大フィルイン数の倍率
ILUT	-p {ilut 9}	-ilut_drop [0.05]	ドロップ基準
		-ilut_rate [5.0]	最大フィルイン数の倍率
Additive Schwarz	-adds true	-adds_iter [1]	繰り返し回数

# その他のオプション

オプション	C 03 (E 03 v 3 )	
-emaxiter [1000]	最大反復回数	
-etol [1.0e-12]	収束判定基準	
-eprint [0]	残差の画面表示	
	-eprint {none 0}	何もしない
	-eprint {mem 1}	収束履歴をメモリに保存する
	-eprint {out 2}	収束履歴を画面に表示する
	-eprint {all 3}	収束履歴をメモリに保存し, 画面に表示する
-ie [ii]	Lanczos, Subspace の内部	邵で使用する固有値解法の指定
	-ie {pi 1}	Power (Subspace $\mathcal{O}$ み)
	-ie {ii 2}	Inverse
	-ie {aii 3}	Approximate Inverse
	-ie {rqi 4}	Rayleigh Quotient
-shift [0.0]	固有値のシフト量	
-initx_ones [true]	初期ベクトル $x_0$ の振舞 $u$	1
	-initx_ones {false 0	} 与えられた値を使用
	-initx_ones {true 1}	すべての要素の値を 1 にする
-omp_num_threads [t]	実行スレッド数	
	t は最大スレッド数	
-estorage [0]	行列格納形式	
<pre>-estorage_block [2]</pre>	BSR, BSC のブロックサ	イズ
-ef [0]	固有値解法の精度	
	-ef {double 0}	倍精度
	-ef {quad 1}	4 倍精度

### 6.5.4 lis\_esolver\_set\_optionC

C LIS\_INT lis\_esolver\_set\_optionC(LIS\_ESOLVER esolver)
Fortran subroutine lis\_esolver\_set\_optionC(LIS\_ESOLVER esolver, LIS\_INTEGER ierr)

### 機能

ユーザプログラム実行時にコマンドラインで指定された固有値解法のオプションをソルバに設定する.

入力

なし

出力

esolver ソルバ

ierr リターンコード

#### 6.5.5 lis\_esolve

C LIS\_INT lis\_esolve(LIS\_MATRIX A, LIS\_VECTOR x,
LIS\_REAL evalue, LIS\_ESOLVER esolver)

Fortran subroutine lis\_esolve(LIS\_MATRIX A, LIS\_VECTOR x,
LIS\_ESOLVER esolver, LIS\_INTEGER ierr)

#### 機能

指定された解法で固有値問題  $Ax = \lambda x$  を解く、ソルバに与えられた出力は lis\_esolver\_get\_iters, lis\_esolver\_get\_time, lis\_esolver\_get\_evalues, lis\_esolver\_get\_evectors, lis\_esolver\_get\_residualnorm に格納する.

# 入力

A 係数行列

x 初期ベクトル

esolver ソルバ

出力

evalue -m[0] オプションで指定されたモードの固有値

x 固有値に対応する固有ベクトル

esolver 反復回数, 経過時間等の情報

# 6.5.6 lis\_esolver\_get\_status

C LIS\_INT lis\_esolver\_get\_status(LIS\_ESOLVER esolver, LIS\_INT \*status)
Fortran subroutine lis\_esolver\_get\_status(LIS\_ESOLVER esolver, LIS\_INTEGER status,
LIS\_INTEGER ierr)

### 機能

ソルバから状態を取得する.

入力

esolver ソルバ

出力

status 状態

ierr リターンコード

# ${\bf 6.5.7 \quad lis\_esolver\_get\_iters}$

C LIS\_INT lis\_esolver\_get\_iters(LIS\_ESOLVER esolver, LIS\_INT \*iters)

Fortran subroutine lis\_esolver\_get\_iters(LIS\_ESOLVER esolver, LIS\_INTEGER iters,

LIS\_INTEGER ierr)

#### 機能

ソルバから反復回数を取得する.

入力

esolver ソルバ

出力

iters 反復回数

# ${\bf 6.5.8}\quad lis\_esolver\_get\_itersex$

### 機能

ソルバから反復回数を取得する.

入力

esolver ソルバ

出力

iters 総反復回数

iters\_double 倍精度演算の反復回数

iters\_quad 4 倍精度演算の反復回数

ierr リターンコード

### 6.5.9 lis\_esolver\_get\_time

# 機能

ソルバから経過時間を取得する.

入力

esolver Yルバ

出力

times 経過時間

### $6.5.10 \quad lis\_esolver\_get\_timeex$

C LIS\_INT lis\_esolver\_get\_timeex(LIS\_ESOLVER esolver, double \*times, double \*times, double \*p\_i\_times)

fortran subroutine lis\_esolver\_get\_timeex(LIS\_ESOLVER esolver, real\*8 times, real\*8 ptimes, real\*8 p\_c\_times, real\*8 p\_i\_times, LIS\_INTEGER ierr)

### 機能

ソルバから経過時間を取得する.

# 入力

esolver ソルバ

出力

times 固有値解法の経過時間

itimes 固有値解法中の線型方程式解法の経過時間

ptimes 固有値解法中の線型方程式解法前処理の経過時間

p\_c\_times 前処理行列作成の経過時間

p\_i\_times 線型方程式解法中の前処理の経過時間

ierr リターンコード

#### 6.5.11 lis\_esolver\_get\_residualnorm

C LIS\_INT lis\_esolver\_get\_residualnorm(LIS\_ESOLVER esolver,
LIS\_REAL \*residual)

Fortran subroutine lis\_esolver\_get\_residualnorm(LIS\_ESOLVER esolver,
LIS\_REAL residual, LIS\_INTEGER ierr)

### 機能

ソルバから固有ベクトルxで再計算した相対残差ノルム $||\lambda x - Ax||_2/\lambda$ を取得する.

#### 入力

esolver ソルバ

出力

residual  $(\lambda x - Ax)/\lambda \bigcirc 2$  J J J J

# 6.5.12 lis\_esolver\_get\_rhistory

C LIS\_INT lis\_esolver\_get\_rhistory(LIS\_ESOLVER esolver, LIS\_VECTOR v)
Fortran subroutine lis\_esolver\_get\_rhistory(LIS\_ESOLVER esolver,
LIS\_VECTOR v, LIS\_INTEGER ierr)

#### 機能

収束履歴をベクトルに格納する.

入力

なし

出力

▽ 収束履歴が収められたベクトル

ierr リターンコード

#### 注釈

ベクトルv はあらかじめ関数 lis\_vector\_create で作成しておかなければならない. ベクトルv の次数 n が収束履歴の長さよりも小さい場合は収束履歴の最初から n 個までを取得する.

### 6.5.13 lis\_esolver\_get\_evalues

C LIS\_INT lis\_esolver\_get\_evalues(LIS\_ESOLVER esolver, LIS\_VECTOR v)
Fortran subroutine lis\_esolver\_get\_evalues(LIS\_ESOLVER esolver,
LIS\_VECTOR v, LIS\_INTEGER ierr)

#### 機能

ソルバからすべての固有値を取得する.

#### 入力

esolver ソルバ

出力

▽ 固有値が納められたベクトル

ierr リターンコード

### 注釈

ベクトルv はあらかじめ関数 lis\_vector\_create で作成しておかなければならない.

# $\bf 6.5.14 \quad lis\_esolver\_get\_evectors$

```
C LIS_INT lis_esolver_get_evectors(LIS_ESOLVER esolver, LIS_MATRIX A)

Fortran subroutine lis_esolver_get_evectors(LIS_ESOLVER esolver,

LIS_MATRIX A, LIS_INTEGER ierr)
```

### 機能

ソルバからすべての固有ベクトルを取得し、行列 A に CRS 形式で格納する.

入力

esolver ソルバ

出力

A 固有ベクトルが納められた行列

ierr リターンコード

# 注釈

行列 A はあらかじめ関数 lis\_matrix\_create で作成しておかなければならない.

# 6.5.15 lis\_esolver\_get\_esolver

C LIS\_INT lis\_esolver\_get\_esolver(LIS\_ESOLVER esolver, LIS\_INT \*nsol)
Fortran subroutine lis\_esolver\_get\_esolver(LIS\_ESOLVER esolver, LIS\_INTEGER nsol,
LIS\_INTEGER ierr)

# 機能

ソルバから選択されている固有値解法の番号を取得する.

入力

esolver ソルバ

出力

nsol 固有値解法の番号

ierr リターンコード

# 注釈

固有値解法の番号は以下の通りである.

解法	番号
Power	1
Inverse	2
Approximate Inverse	3
Rayleigh Quotient	4
Subspace	5
Lanczos	6
CG	7
CR	8

# ${\bf 6.5.16}\quad {\bf lis\_get\_esolvername}$

# 機能

固有値解法の番号から解法名を取得する.

入力

nesol 固有値解法の番号

出力

name 固有值解法名

# 6.6 ファイル操作

# 6.6.1 lis\_input

# 機能

外部ファイルから行列,ベクトルデータを読み込む.

# 入力

filenameファイル名出力指定された格納形式の行列b右辺ベクトルx解ベクトル

# 注釈

ierr

対応するファイル形式は以下の通りである.

• Matrix Market 形式 (ベクトルデータを読み込めるよう拡張)

リターンコード

• Harwell-Boeing 形式

これらのデータ構造については付録 A を参照せよ.

# 6.6.2 lis\_input\_vector

# 機能

外部ファイルからベクトルデータを読み込む.

入力

filename ファイル名

出力

∇ ベクトル

ierr リターンコード

注釈

対応するファイル形式は

- PLAIN 形式
- Matrix Market 形式

これらのデータ構造については付録 A を参照せよ.

# 6.6.3 lis\_input\_matrix

# 機能

外部ファイルから行列データを読み込む.

入力

filename ファイル名

出力

A 指定された格納形式の行列

ierr リターンコード

注釈

対応するファイル形式は以下の通りである.

• Matrix Market 形式

• Harwell-Boeing 形式

これらのデータ構造については付録 A を参照せよ.

# 6.6.4 lis\_output

C LIS\_INT lis\_output(LIS\_MATRIX A, LIS\_VECTOR b, LIS\_VECTOR x,
LIS\_INT format, char \*filename)

Fortran subroutine lis\_output(LIS\_MATRIX A, LIS\_VECTOR b, LIS\_VECTOR x,
LIS\_INTEGER format, character filename, LIS\_INTEGER ierr)

### 機能

行列,ベクトルデータを外部ファイルに書き込む.

入力

A 行列

b 右辺ベクトル (ファイルに書き込まない場合は NULL を代入する)

x 解ベクトル (ファイルに書き込まない場合は NULL を代入する)

format ファイル形式

LIS\_FMT\_MM Matrix Market 形式

filename ファイル名

出力

ierr リターンコード

### 注釈

ファイル形式のデータ構造は付録 A を参照せよ.

# 6.6.5 lis\_output\_vector

#### 機能

ベクトルデータを外部ファイルに書き込む.

入力

∀ ベクトル

format ファイル形式

LIS\_FMT\_PLAIN PLAIN 形式

LIS\_FMT\_MM Matrix Market 形式

filename ファイル名

出力

ierr リターンコード

注釈

ファイル形式のデータ構造は付録 A を参照せよ.

# ${\bf 6.6.6} \quad lis\_output\_matrix$

C LIS\_INT lis\_output(LIS\_MATRIX A, LIS\_INT format, char \*filename)

Fortran subroutine lis\_output(LIS\_MATRIX A, LIS\_INTEGER format, character filename,

LIS\_INTEGER ierr)

# 機能

行列データを外部ファイルに書き込む.

入力

A 行列

format ファイル形式

LIS\_FMT\_MM Matrix Market 形式

filename ファイル名

出力

# 6.7 その他

# 6.7.1 lis\_initialize

C LIS\_INT lis\_initialize(int\* argc, char\*\* argv[])
Fortran subroutine lis\_initialize(LIS\_INTEGER ierr)

# 機能

MPI の初期化、コマンドライン引数の取得等の初期化処理を行う.

入力

argc コマンドライン引数の数

argv コマンドライン引数

出力

ierr リターンコード

### 6.7.2 lis\_finalize

C void lis\_finalize()
Fortran subroutine lis\_finalize(LIS\_INTEGER ierr)

# 機能

終了処理を行う.

入力

なし

出力

### 6.7.3 lis\_wtime

C double lis\_wtime()
Fortran function lis\_wtime()

# 機能

経過時間を計測する.

入力

なし

出力

ある時点からの経過時間を double 型の値 (単位は秒) として返す.

# 注釈

処理時間を測定する場合は、処理の開始時と終了時の時間を lis\_wtime により測定し、その差を求める.

# **6.7.4** CHKERR

C void CHKERR(LIS\_INT err)
Fortran subroutine CHKERR(LIS\_INTEGER err)

### 機能

関数が正常に終了したかどうかを判定する.

入力

err

リターンコード

出力

なし

# 注釈

正常に終了していない場合は、lis\_finalizeを実行した後、プログラムを強制終了する.

# 参考文献

- [1] 藤野清次, 藤原牧, 吉田正浩. 準残差の最小化に基づく積型 BiCG 法. 日本計算工学会論文集, 2005. http://save.k.u-tokyo.ac.jp/jsces/trans/trans2005/No20050028.pdf.
- [2] 曽我部知広, 杉原正顕, 張紹良. 共役残差法の非対称行列への拡張. 日本応用数理学会論文誌, Vol. 15, No. 3, pp. 445-460, 2005
- [3] 阿部邦美, 曽我部知広, 藤野清次, 張紹良. 非対称行列用共役残差法に基づく積型反復解法. 情報処理学会論文誌, Vol. 48, No. SIG8(ACS18), pp. 11-21, 2007.
- [4] 藤野清次, 尾上勇介. BiCR 法の残差をベースにした BiCRSafe 法の収束性評価. 情報処理学会研究報告, 2007-HPC-111, pp. 25-30, 2007.
- [5] Y. Saad. A Flexible Inner-outer Preconditioned GMRES Algorithm. SIAM J. Sci. Stat. Comput., Vol. 14, pp. 461–469, 1993.
- [6] Y. Saad. ILUT: a dual threshold incomplete LU factorization. Numerical Linear Algebra with Applications, Vol. 1, No. 4, pp. 387–402, 1994.
- [7] ITSOL: ITERATIVE SOLVERS package http://www-users.cs.umn.edu/~saad/software/ITSOL/index.html
- [8] N. Li, Y. Saad and E. Chow. Crout version of ILU for general sparse matrices. SIAM J. Sci. Comput., Vol. 25, pp. 716–728, 2003.
- [9] T. Kohno, H. Kotakemori and H. Niki. Improving the Modified Gauss-Seidel Method for Z-matrices. Linear Algebra and its Applications, Vol. 267, pp. 113–123, 1997.
- [10] A. Fujii, A. Nishida, and Y. Oyanagi. Evaluation of Parallel Aggregate Creation Orders: Smoothed Aggregation Algebraic Multigrid Method. High Performance Computational Science And Engineering, pp. 99–122, Springer, 2005.
- [11] 阿部邦美, 張紹良, 長谷川秀彦, 姫野龍太郎. SOR 法を用いた可変的前処理付き一般化共役残差法. 日本応用数理学会論文誌, Vol. 11, No. 4, pp. 157-170, 2001.
- [12] R. Bridson and W.-P. Tang. Refining an approximate inverse. J. Comput. Appl. Math., Vol. 123, pp. 293–306, 2000.
- [13] P. Sonnerveld and M. B. van Gijzen. IDR(s): a family of simple and fast algorithms for solving large nonsymmetric systems of linear equations. SIAM J. Sci. Comput., Vol. 31, Issue 2, pp. 1035–1062, 2008.
- [14] A. Greenbaum. Iterative Methods for Solving Linear Systems. SIAM, 1997.
- [15] A. V. Knyazev. Toward the Optimal Preconditioned Eigensolver: Locally Optimal Block Preconditioned Conjugate Gradient Method. SIAM J. Sci. Comput., Vol. 23, No. 2, pp. 517-541, 2001.
- [16] A. Nishida. Experience in Developing an Open Source Scalable Software Infrastructure in Japan. Lecture Notes in Computer Science 6017, Springer, pp. 87-98, 2010.

- [17] E. Suetomi and H. Sekimoto. Conjugate gradient like methods and their application to eigenvalue problems for neutron diffusion equation. Annals of Nuclear Energy, Vol. 18, No. 4, pp. 205-227, 1991.
- [18] D. H. Bailey. A fortran-90 double-double library. http://www.nersc.gov/~dhbailey/mpdist/mpdist.html.
- [19] Y. Hida, X. S. Li and D. H. Bailey. Algorithms for quad-double precision floating point arithmetic. Proceedings of the 15th Symposium on Computer Arithmetic, pp. 155–162, 2001.
- [20] T. Dekker. A floating-point technique for extending the available precision. Numerische Mathematik, vol.18 pp. 224–242, 1971.
- [21] D. E. Knuth. The Art of Computer Programming: Seminumerical Algorithms, vol.2. Addison-Wesley, 1969.
- [22] D. H. Bailey. High-Precision Floating-Point Arithmetic in Scientific Computation. Computing in Science and Engineering, Volume 7, Issue 3, pp. 54–61, IEEE, 2005.
- [23] Intel Fortran Compiler User's Guide Vol I.
- [24] 小武守恒, 藤井昭宏, 長谷川秀彦, 西田晃. 反復法ライブラリ向け 4 倍精度演算の実装と SSE2 を用いた高速化. 情報処理学会論文誌「コンピューティングシステム」, Vol. 1, No. 1, pp. 73-84, 2008.
- [25] R. Barrett, et al. Templates for the Solution of Linear Systems: Building Blocks for Iterative Methods. SIAM, 1994.
- [26] Z. Bai, et al. Templates for the Solution of Algebraic Eigenvalue Problems. SIAM, 2000.
- [27] Y. Saad. SPARSKIT: a basic tool kit for sparse matrix computations, version 2, June 1994. http://www.cs.umn.edu/~saad/software/SPARSKIT/sparskit.html.
- [28] S. Balay, et al. PETSc users manual. Technical Report ANL-95/11, Argonne National Laboratory, August 2004.
- [29] R. S. Tuminaro, et al. Official Aztec user's guide, version 2.1. Technical Report SAND99-8801J, Sandia National Laboratories, November 1999.
- [30] R. B. Lehoucq, D. C. Sorensen, and C. Yang. ARPACK Users' Guide: Solution of Large-scale Eigenvalue Problems with implicitly-restarted Arnoldi Methods. SIAM, 1998.
- [31] R. Bramley and X. Wang. SPLIB: A library of iterative methods for sparse linear system. Technical report, Indiana University–Bloomington, 1995.
- [32] Matrix Market. http://math.nist.gov/MatrixMarket.

# A ファイル形式

本節では、本ライブラリで使用できるファイル形式について述べる.

### A.1 拡張 Matrix Market 形式

Matrix Market 形式 [32] はベクトルデータの格納に対応していないため、拡張 Matrix Market 形式では行列とベクトルを合わせて格納できるよう仕様を拡張している。  $M\times N$  の行列  $A=(a_{ij})$  の非零要素数を L とする。 $a_{ij}=A(I,J)$  とする。ファイル形式を以下に示す。

```
%%MatrixMarket matrix coordinate real general <-- ヘッダ
%
                                          Ⅰ 0 行以上のコメント行
%
                                         <-+
MNLBX
                                         <-- 行数 列数 非零数 (0 or 1) (0 or 1)
I1 J1 A(I1,J1)
                                          | 行番号 列番号 値
I2 J2 A(I2,J2)
                                          Ⅰ インデックスは 1-base
IL JL A(IL, JL)
I1 B(I1)
                                          | B=1 の場合のみ存在する
I2 B(I2)
                                          Ⅰ 行番号 値
IM B(IM)
                                         <-+
I1 X(I1)
                                         <-+
                                          | X=1 の場合のみ存在する
I2 X(I2)
                                          Ⅰ 行番号 値
. . .
IM X(IM)
```

(A.1) 式の行列 A とベクトル b に対するファイル形式を以下に示す.

$$A = \begin{pmatrix} 2 & 1 & & \\ 1 & 2 & 1 & & \\ & 1 & 2 & 1 \\ & & 1 & 2 \end{pmatrix} \qquad b = \begin{pmatrix} 0 & & \\ 1 & & \\ 2 & & \\ 3 & & \end{pmatrix}$$
 (A.1)

%%MatrixMarket matrix coordinate real general

4 4 10 1 0

1 2 1.00e+00

1 1 2.00e+00

2 3 1.00e+00

2 1 1.00e+00

2 2 2.00e+00

3 4 1.00e+00

3 2 1.00e+00

3 3 2.00e+00

4 4 2.00e+00

4 3 1.00e+00 1 0.00e+00

2 1.00e+00

3 2.00e+00

4 3.00e+00

# A.2 Harwell-Boeing 形式

Harwell-Boeing 形式では、CCS 形式で行列を格納する. value を行列 A の非零要素の値、index を非零要素の行番号、ptr を value と index の各列の開始位置を格納する配列とする. ファイル形式を以下に示す.

```
第1行(A72,A8)
 1 - 72 Title
 73 - 80 Kev
第2行(5I14)
 1 - 14 ヘッダを除く総行数
 15 - 28 ptr の行数
 29 - 42 index の行数
 43 - 56 value の行数
 57 - 70 右辺の行数
第3行(A3,11X,4I14)
  1 - 3 行列の種類
        第1列: R Real matrix
             C Complex matrix (非対応)
             P Pattern only (非対応)
        第2列: S Symmetric
             U Unsymmetric
             H Hermitian (非対応)
             Z Skew symmetric (非対応)
             R Rectangular (非対応)
        第3列: A Assembled
             E Elemental matrices (非対応)
  4 - 14 空白
 15 - 28 行数
 29 - 42 列数
 43 - 56 非零要素数
 57 - 70 0
第4行(2A16,2A20)
 1 - 16 ptr の形式
 17 - 32 index の形式
 33 - 52 value の形式
 53 - 72 右辺の形式
第5行(A3,11X,2I14)右辺が存在する場合
  1
       右辺の種類
        F フルベクトル
        M 行列と同じ形式 (非対応)
       初期値が与えられているならば G
  3
       解が与えられているならば X
  4 - 14 空白
 15 - 28 右辺の数
 29 - 42 非零要素数
 (A.1) 式の行列 A とベクトル b に対するファイル形式を以下に示す.
Harwell-Boeing format sample
                                                    Lis
                                       4
         8
                   1
                             1
                                                  2
                                       10
R.U.A
                   4
                             4
                                                  4
(11i7)
           (13i6)
                       (3e26.18)
                                     (3e26.18)
F
                   1
         3
              6
    1
        2
            1
                    3
                         2
                             3
                                  4
                                      3
```

# A.3 ベクトル用拡張 Matrix Market 形式

ベクトル用拡張 Market 形式では、ベクトルデータを格納できるよう Matrix Market 形式の仕様を拡張している. 次数 N のベクトル  $b=(b_i)$  に対して  $b_i=B(I)$  とする. ファイル形式を以下に示す.

(A.1) 式のベクトル b に対するファイル形式を以下に示す.

```
%%MatrixMarket vector coordinate real general
4
1 0.00e+00
2 1.00e+00
3 2.00e+00
4 3.00e+00
```

# A.4 ベクトル用 PLAIN 形式

ベクトル用 PLAIN 形式は、ベクトルの値を第 1 要素から順に書き出したものである。次数 N のベクトル  $b=(b_i)$  に対して  $b_i=B(I)$  とする。ファイル形式を以下に示す。

(A.1) 式のベクトル b に対するファイル形式を以下に示す.

```
0.00e+00
1.00e+00
2.00e+00
3.00e+00
```