

Ninf-G/MPIハイブリッドによる 大規模一般化固有値問題の並列解法

小瀧義久¹ , 櫻井鉄也^{1,3}, 梅田宏明^{2,3},
稲富雄一^{2,3}, 渡邊寿雄^{2,3}, 長嶋雲兵^{2,3}

¹ 筑波大学, ² 産業技術総合研究所,

² 科学技術振興機構

発表の構成

- 分子軌道計算
 - 櫻井-杉浦法
 - Ninf-Gによる並列化
 - Ninf-G/MPIによる並列化
 - まとめと今後の課題
-

分子軌道計算

- $FC=SC\varepsilon$
- 計算対象: リゾチーム
- リゾチームの行列
 - 次元数: 20,758
 - 非零要素数: 10,010,416
(約2.3%, 約100MB,
1.0e-7で疎行列化)

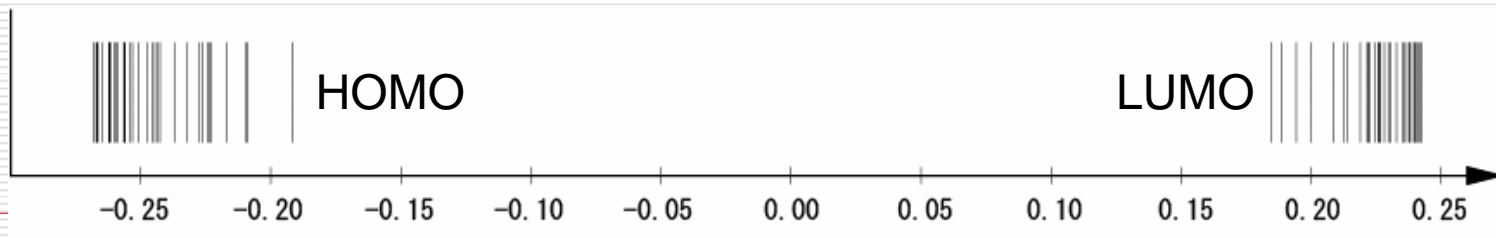
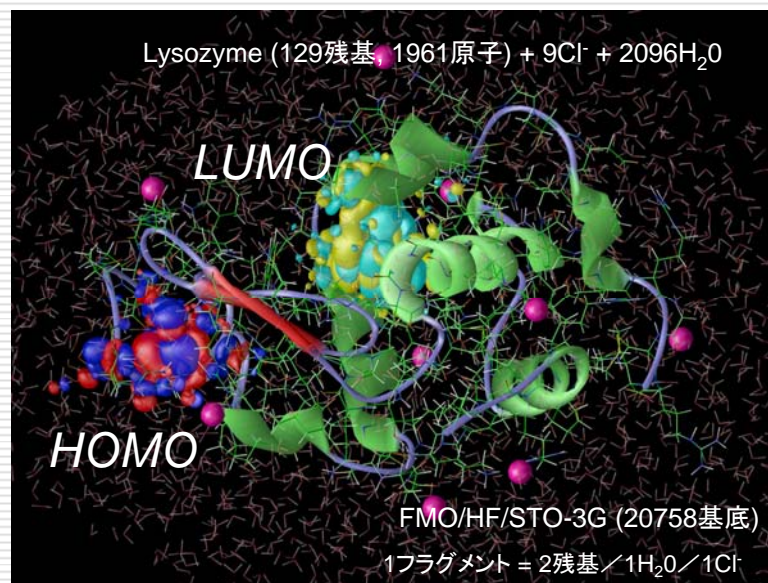
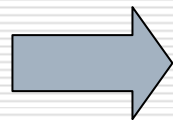


fig. リゾチームの0付近のエネルギー図.

一般化固有値問題の解法

□ 従来法

- Shift-Inverse + Arnoldiなど
- リゾチームの計算には
従来法(Householder + bisection)では逐次計算
で約4時間
- MPI化は既になされている(ライブラリが存在)
- グリッド化は難しい

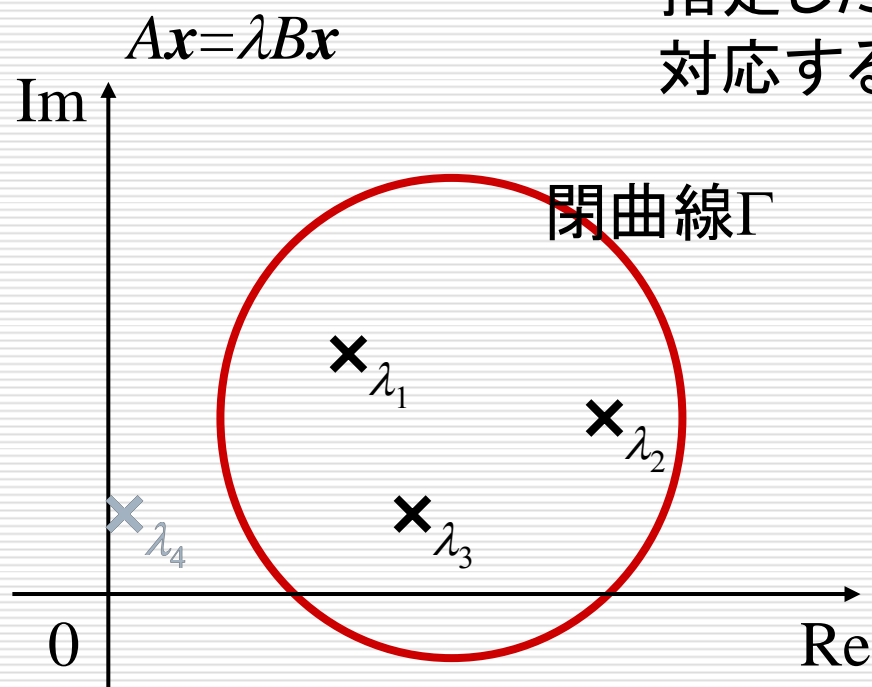


櫻井-杉浦法

- グリッド環境に適した一般化固有値問題の解法
-

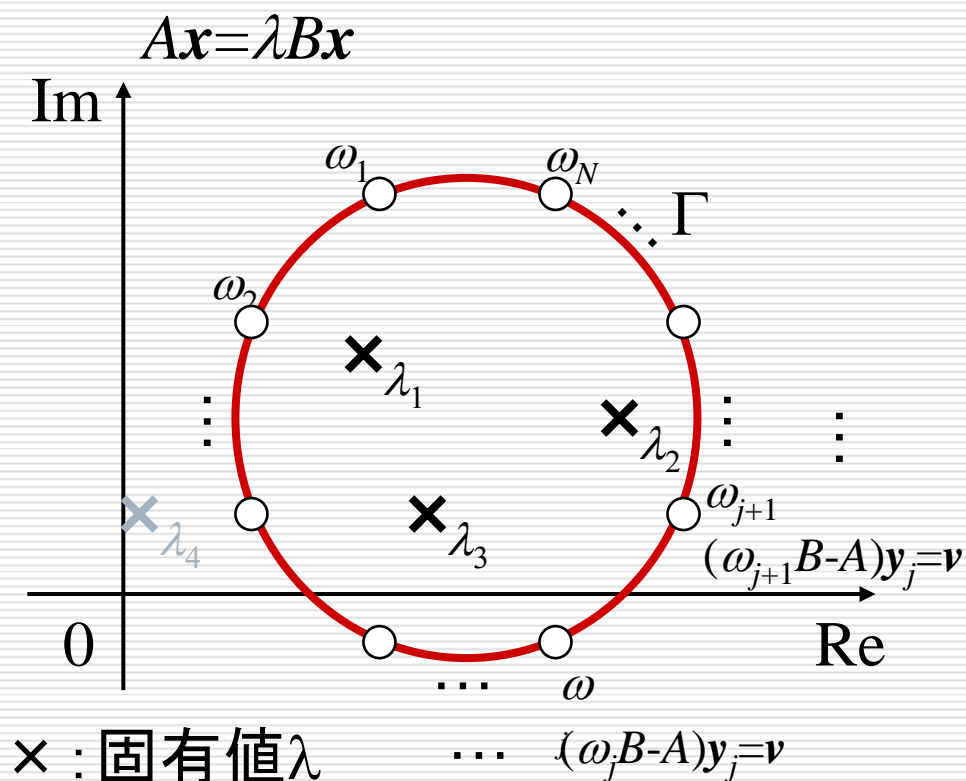
櫻井-杉浦法(1/4)

指定した閉曲線 Γ 内にある固有値及び
対応する固有ベクトルを求める方法



\times : 固有値 λ

櫻井-杉浦法(2/4)



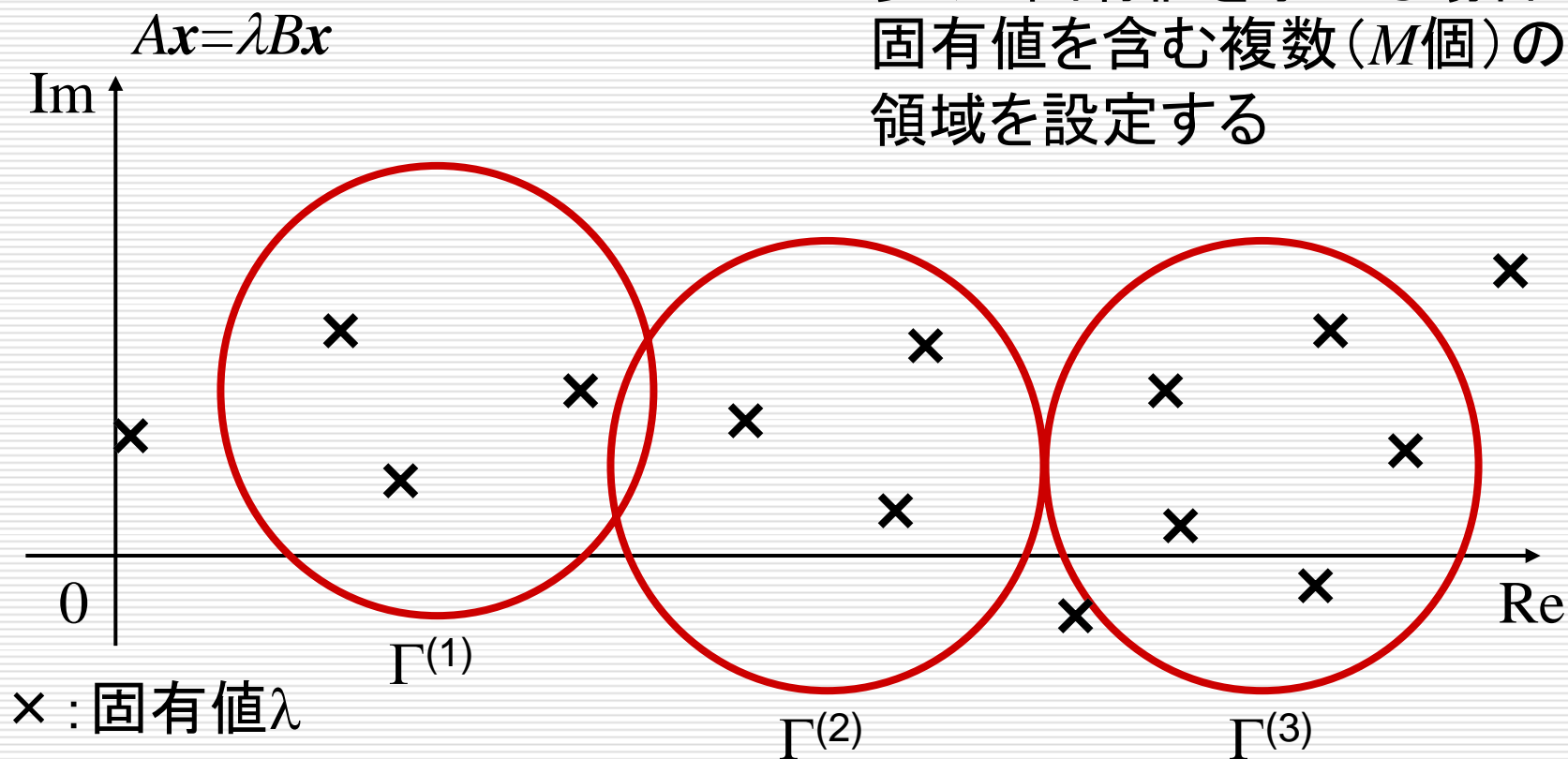
Γ 上に N 個の節点
 $\omega_j (j=1, N)$
を設定

↓
 N 個の連立一次方程式
 $(\omega_j B - A)y_j = v (j=1, N)$
を解く

↓
 $y_j (j=1, N)$ を利用して,
領域内の固有値 λ_i ,
固有ベクトル q_i を計算

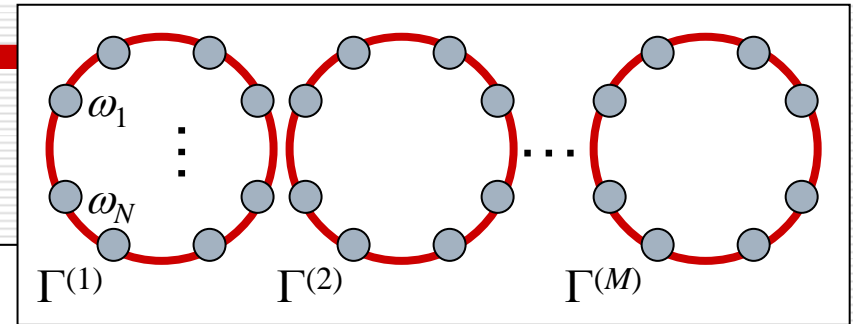
櫻井-杉浦法(3/4)

多くの固有値を求める場合は
固有値を含む複数(M 個)の
領域を設定する



櫻井-杉浦法(4/4)

櫻井杉浦法の疑似コード



broadcast A, B

for($i=1, M$) { /*領域に関する並列性*/

for($j=1, N$) { /*節点に関する並列性*/

$$\mathbf{y}_j^{(i)} = (\omega_j^{(i)} B - A)^{-1} \mathbf{v}^{(i)}$$

}

$$\lambda^{(i)} = f(\mathbf{y}_j^{(i)})$$

$$\mathbf{q}^{(i)} = g(\mathbf{y}_j^{(i)})$$

}

全ての連立一次方程式は
独立に解ける



Ninf-G向きである

分子軌道計算への応用(1/2)

- 分子軌道計算では, 固有値は実軸上に分布
- 必要な固有値は, 0付近の数個
- y_j が実軸に対して対称なので
上半分の節点のみ計算すればよい

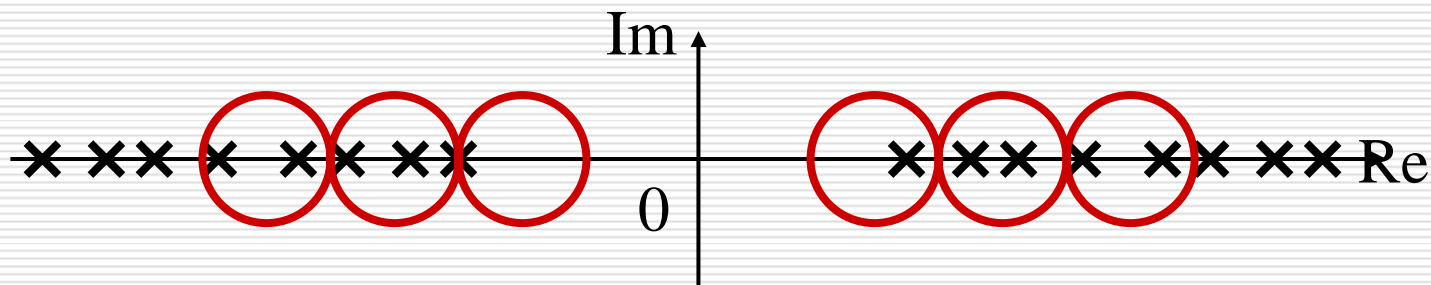


fig. 固有値の分布と領域設定の例.

分子軌道計算への応用(2/2)

□ 領域数: 32

■ $-0.21 \sim -0.16$ (HOMO付近) に16領域

■ $0.16 \sim 0.21$ (LUMO付近) に16領域

□ 節点数/領域: 32 (うち上半分16個について計算)

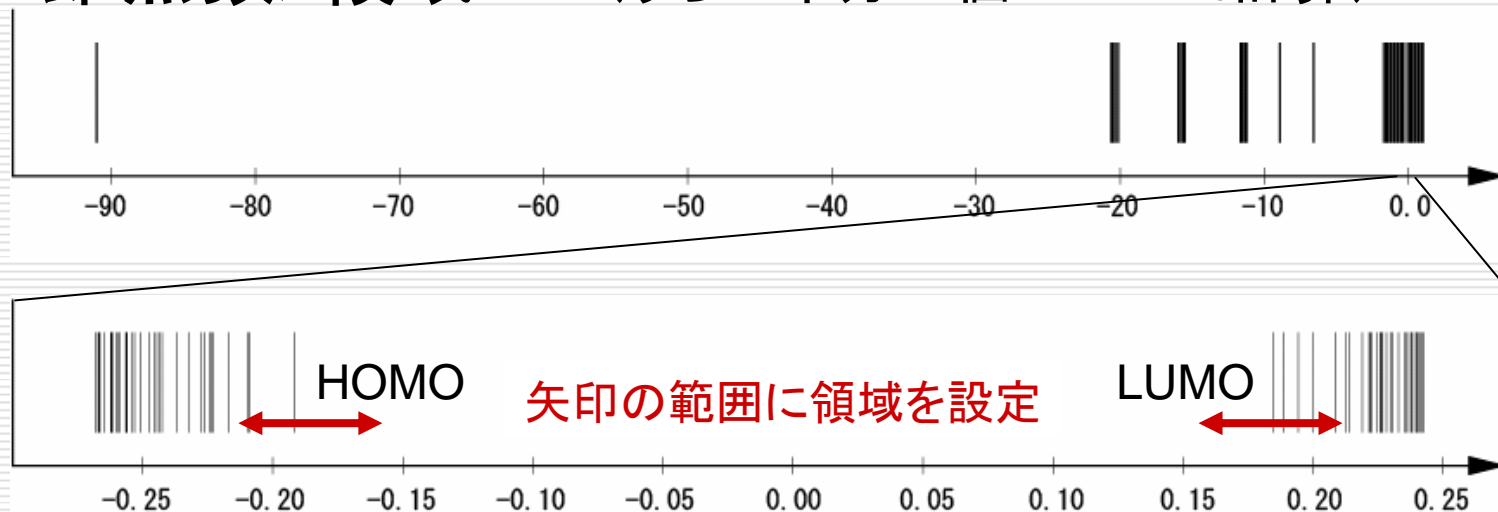


fig. リゾチーム全体, 及び0付近のエネルギー図.

利用した計算機環境

□ クライアント

- Intel Pentium 4 CPU 3.00GHz / 2GB memory
- Ninf-G ver. 2.4.0 / Globus ver. 3.2.1

□ サーバ

- AIST SuperCluster F-32
- Intel Xeon CPU 3.06GHz Dual / 4GB memory * 260
- Ninf-G ver. 2.4.0 / Globus ver. 3.3.3

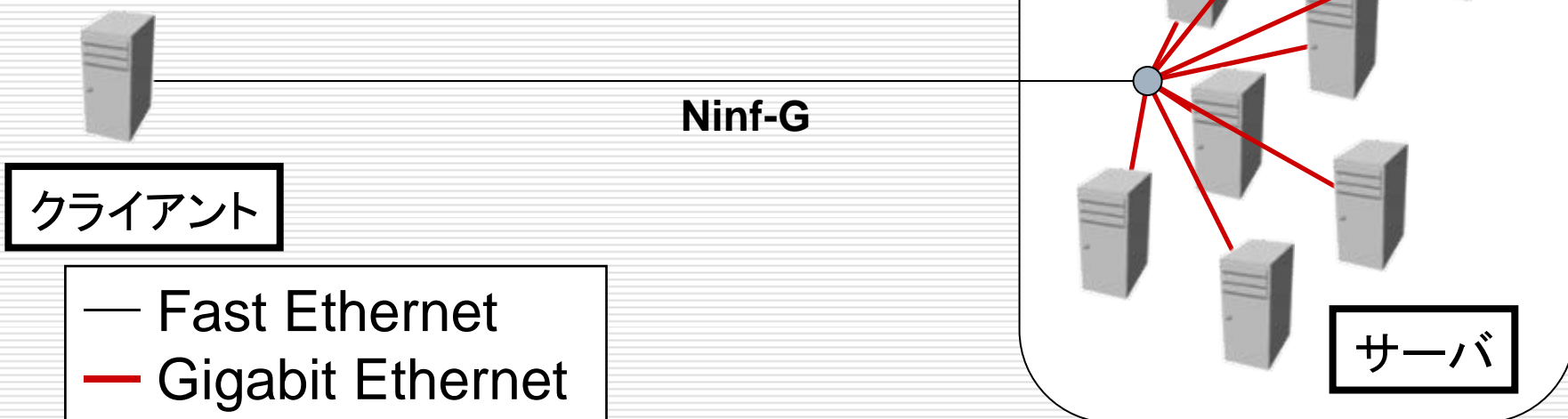
□ ネットワーク

- クライアント-サーバ間: Fast Ethernet (100Mbps)
 - F-32クラスター内: Gigabit Ethernet (1Gbps)
-

Ninf-Gによる並列化(1/3)

□ Ninf-G単体での利用を想定

- クライアントとサーバが
一対一通信
- Fast Ethernetで通信



Ninf-Gによる並列化(2/3)

櫻井杉浦法の疑似コード

```
broadcast A, B
```

```
for( i=1, M ){ /*領域に関する並列性*/
```

Ninf-Gで並列化

```
    for( j=1, N ){ /*節点に関する並列性*/
```

並列化しない

$$\mathbf{y}_j^{(i)} = (\omega_j^{(i)} B - A)^{-1} \mathbf{v}^{(i)}$$

```
    }
```

$$\lambda^{(i)} = f(\mathbf{y}_j^{(i)})$$

$$\mathbf{q}^{(i)} = g(\mathbf{y}_j^{(i)})$$

```
}
```

Ninf-Gによる並列化(3/3)

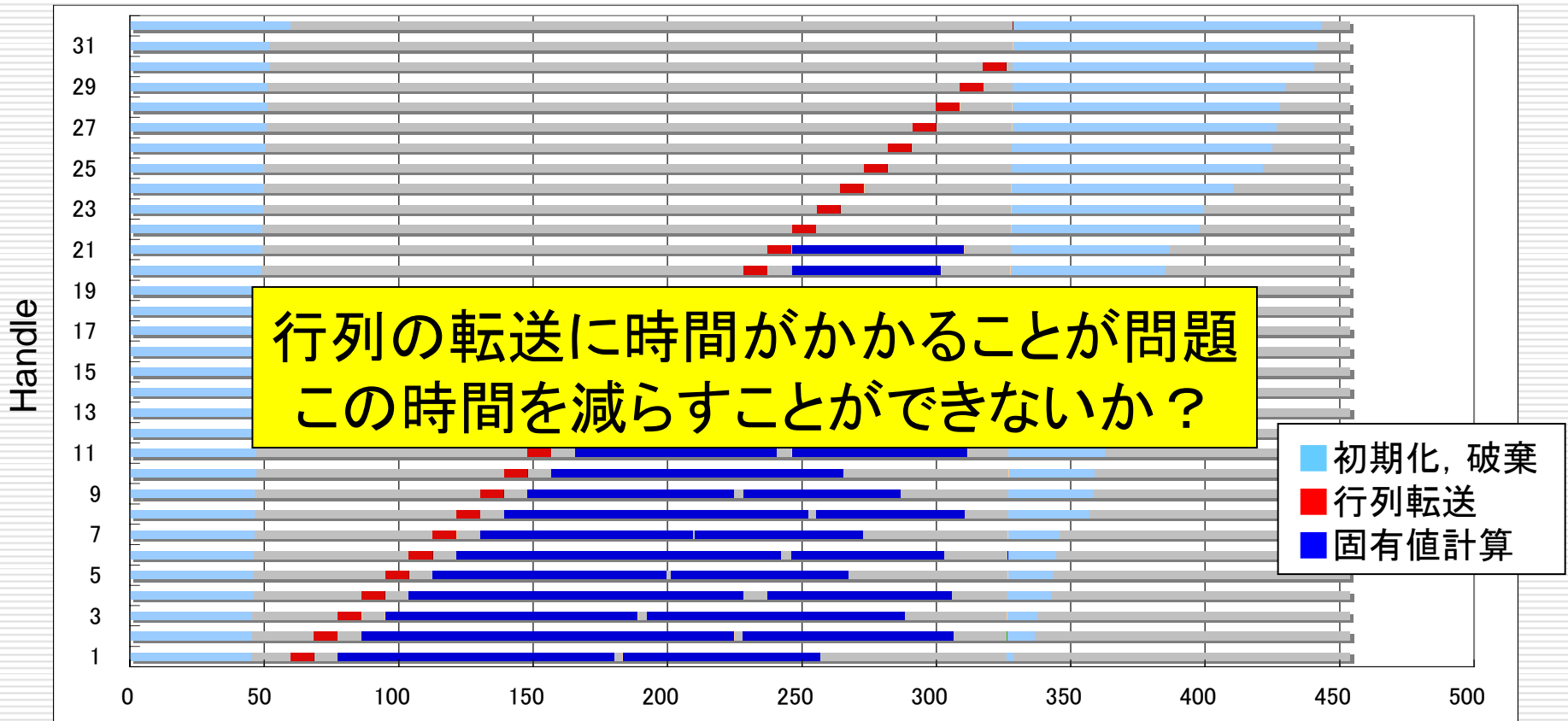


Fig.32PU(32handle)の場合のタイムチャート.

(秒)

Ninf-G/MPIによる並列化(1/3)

□ 小規模クラスタを組み合わせる環境を想定

- クライアントは、
クラスタのrank0のPUに
Ninf-Gで行列転送
- クラスタ内はMPIで行列転送

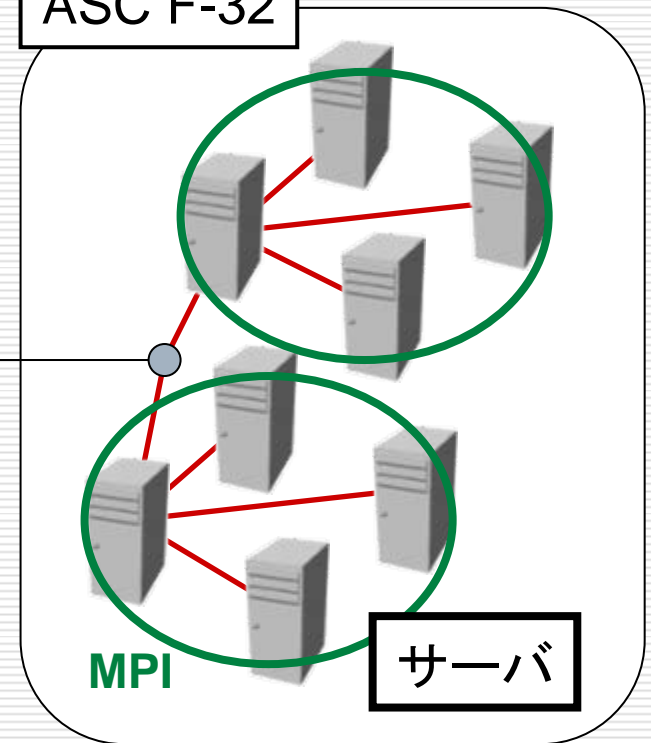


クライアント

— Fast Ethernet
— Gigabit Ethernet

Ninf-G

ASC F-32



Ninf-G/MPIによる並列化(2/3)

櫻井杉浦法の疑似コード

```
broadcast A, B
```

```
for( i=1, M ){ /*領域に関する並列性*/           Ninf-Gで並列化
```

```
    for( j=1, N ){ /*節点に関する並列性*/       MPIで並列化
```

$$\mathbf{y}_j^{(i)} = (\omega_j^{(i)} B - A)^{-1} \mathbf{v}^{(i)}$$

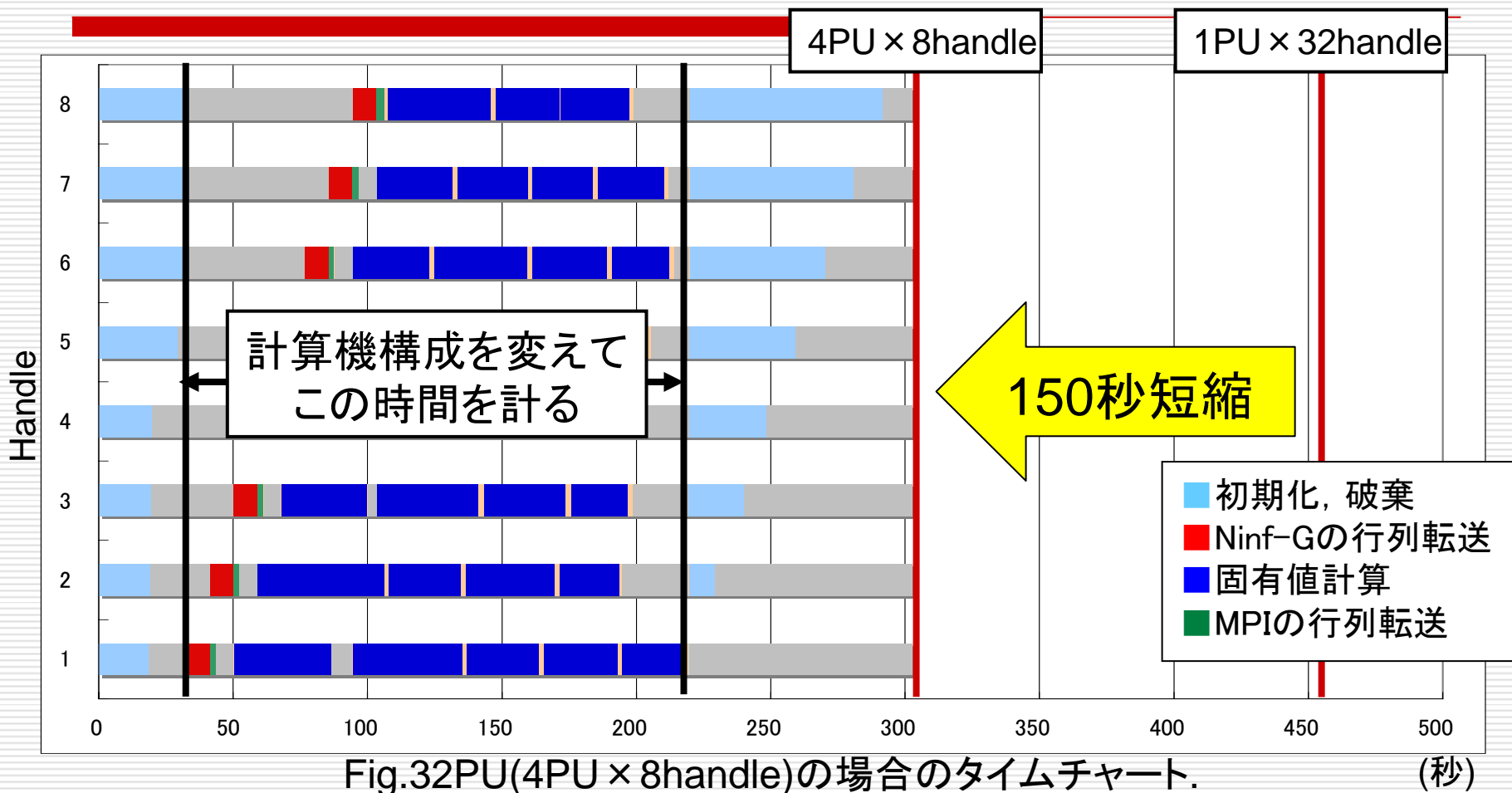
```
    }
```

$$\lambda^{(i)} = f(\mathbf{y}_j^{(i)})$$

$$\mathbf{q}^{(i)} = g(\mathbf{y}_j^{(i)})$$

```
}
```

Ninf-G/MPIによる並列化(3/3)



計算機構成と実行時間

Table 実行時間(秒)と速度向上率.

		# handles					
		1	2	4	8	16	32
	1	2672 (1.0)	1382 (1.9)	721 (3.7)	412 (6.5)	284 (9.4)	267(10.0)
	2	1769 (1.5)	934 (2.9)	483 (5.5)	286 (9.3)	213(12.5)	
	4	1028 (2.6)	536 (5.0)	284 (9.4)	186(14.4)		
	8	621 (4.3)	337 (7.9)	190(14.1)			
	16	447 (6.0)	245(10.9)				

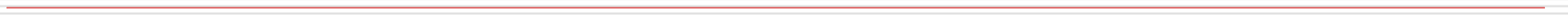
- ❑ 1PUの場合2672秒(従来法では約4時間)
- ❑ Ninf-Gのみの場合, 32PUで267秒
- ❑ Ninf-G/MPIの場合, 同PU数で186秒まで高速化

結論

- 櫻井杉浦法をNinf-Gを用いて実装した
1PUで2672秒→32PUで267秒
- Ninf-G/MPIハイブリッドによって
行列転送時間を短縮し, 高速化した
→32PUで186秒

今後の予定

- MPIの機能を活用し,
連立一次方程式についても並列計算を行う
-



前処理について(1/2)

櫻井杉浦法の疑似コード

```
broadcast A, B
for( i=1, M ){ /*領域に関する並列性*/           Ninf-Gで並列化
    for( j=1, N ){ /*節点に関する並列性*/       MPIで並列化
         $P^{(i)} = h(A, B, i)$  /*前処理行列を生成*/
         $\mathbf{y}_j^{(i)} = (\omega_j^{(i)} B - A)^{-1} \mathbf{v}^{(i)}$  /*反復解法に $P^{(i)}$ を利用*/
    }
     $\lambda^{(i)} = f(\mathbf{y}_j^{(i)})$ 
     $\mathbf{q}^{(i)} = g(\mathbf{y}_j^{(i)})$ 
}
```

前処理について(2/2)

櫻井杉浦法の疑似コード

```
broadcast A, B
```

```
for( i=1, M ){ /*領域に関する並列性*/           Ninf-Gで並列化  
     $P^{(i)} = h(A, B, i)$  /*前処理行列を生成*/ ←MPIで並列化されない  
    for( j=1, N ){ /*節点に関する並列性*/       MPIで並列化  
         $\mathbf{y}_j^{(i)} = (\omega_j^{(i)} B - A)^{-1} \mathbf{v}^{(i)}$  /*反復解法に $P^{(i)}$ を利用*/  
    }  
     $\lambda^{(i)} = f(\mathbf{y}_j^{(i)})$   
     $\mathbf{q}^{(i)} = g(\mathbf{y}_j^{(i)})$   
}
```

速度向上に関する考察2

Table 実行時間(秒)と速度向上率.

		# handles					
		1	2	4	8	16	32
# PU/ handle	1	2672 (1.0)	1382 (1.9)	721 (3.7)	412 (6.5)	284 (9.4)	267 (10.0)
	2	1769 (1.5)	934 (2.9)	483 (5.5)	286 (9.3)	213 (12.5)	223 (12.0)
	4	1028 (2.6)	536 (5.0)	284 (9.4)	186 (14.4)	160 (16.7)	170 (15.7)
	8	621 (4.3)	337 (7.9)	190 (14.1)	136 (19.7)	144 (18.6)	
	16	447 (6.0)	245 (10.9)	145 (18.4)	112 (23.9)		

- 最速で, 128CPUを使用し, 112秒まで高速化
- 同CPU数の中では, 16PU × 8handleのものが最も速い

同CPU数で最速の組み合わせ

Table 実行時間(秒)と速度向上率.

		# handles					
		1	2	4	8	16	32
# PU/ handle	1	2672 (1.0)	1382 (1.9)	721 (3.7)	412 (6.5)	284 (9.4)	267 (10.0)
	2	1769 (1.5)	934 (2.9)	483 (5.5)	286 (9.3)	213 (12.5)	223 (12.0)
	4	1028 (2.6)	536 (5.0)	284 (9.4)	186 (14.4)	160 (16.7)	170 (15.7)
	8	621 (4.3)	337 (7.9)	190 (14.1)	136 (19.7)	144 (18.6)	
	16	447 (6.0)	245 (10.9)	145 (18.4)	112 (23.9)		

連立一次方程式について

□ ソルバー:前処理付きCOCG法

- 収束判定: $1.0e-8$
- 最大反復回数: 300

□ 前処理:複素シフト付き不完全コレスキー分解

- シフト量: 0.02
 - ドロップ値: 0.01
-

櫻井-杉浦法のパラメータ

- 小規模固有値問題の次元数: 12
 - ゴーストの判定: $1.0e-6$
-

FMO-MOについて
