

# FrontISTR HECMW\_Partitioner マイナー修正のご報告

---

東京大学大学院 奥田研究室  
森田 直樹

# 目次

- 問題背景
- 修正点
- 動作比較
- 展望

# 問題背景

- 膨大な数の!SECTION, !EGROUP, !ORIENTATIONを定義した入力ファイルの読込に時間がかかる.
- 名前解決を行うサブルーチンが $O(n^2)$ のアルゴリズムであったことが原因.

[例] foo.msh (直交異方性の解析メッシュ等)

```
...  
!SECTION, TYPE=SOLID, EGRP=EGRP001, MATERIAL=M001  
!EGROUP, EGRP=EGRP001  
  10001  
!SECTION, TYPE=SOLID, EGRP=EGRP002, MATERIAL=M001  
!EGROUP, EGRP=EGRP002  
  10002  
!SECTION, TYPE=SOLID, EGRP=EGRP003, MATERIAL=M001  
!EGROUP, EGRP=EGRP003  
  10003  
...
```

# 修正点

- 修正を行ったソースは以下の通り
  - fstr\_ctrl\_common.f90 `fstr_ctrl_get_SECTION()`
  - hecmw\_io\_mesh.c `HECMW_io_get_egrp()`
  - hecmw\_io\_mesh.c `HECMW_io_add_egrp()`
  - hecmw\_dist.c `HECMW_dist_get_egrp_id()`
- ただし、**一時的な修正**である。
  - !SECTION, !EGROUP, !ORIENTATIONの入力順が全て一致していることが条件
- fstr\_ctrl\_get\_SECTION(), HECMW\_io\_get\_egrp(), HECMW\_dist\_get\_egrp\_id()は、データキャッシュを用いて高速化した。
  - データキャッシュは、前回読み込んだ位置を記憶しておく
  - 例: EGRP008の次は、まずEGRP009を読み込み比較する
- HECMW\_io\_add\_egrp() は、ハッシュテーブルを用いて高速化した。

# 動作比較

- 節点数100,000, 要素数80,000, !SECTION定義数80,000
- 直交異方性を考慮した円筒モデル. OpenMPI 8並列.
- 使用計算機 東京大学 奥田研究室 TCクラスタ
  
- 全体計算時間 (内訳:Partitioner時間+FrontISTR時間)
- 修正前:680秒 (455秒+125秒)
- **修正後**: 14秒 ( 4秒+ 10秒)
  
- 48.5倍の高速化

# 動作比較

- 節点数950,000, 要素数860,000, !SECTION定義数860,000
- 直交異方性を考慮した円筒モデル. OpenMPI 8並列.
- 使用計算機 東京大学 奥田研究室 TCクラスタ
  
- 全体計算時間 (内訳:Partitioner時間+FrontISTR時間)
- 修正前:12時間 (30407秒(8時間半)+12251秒(3時間半))
- 修正後: 371秒 ( 88秒+283秒)
  
- 114.9倍の高速化

# 展望

- 今回の修正で動作が高速化するののは、整った入力データの場合のみであるが、ソース修正によって動作高速化を行った。
- 将来的に、ハッシュテーブル等の最適なデータ構造を用いて、更なる堅固な高速化を行う予定である。

# 付録: 修正前のアルゴリズム

- 名前解決を行う  $O(n^2)$  のアルゴリズム

```
for ( p=_sect; p; p=p->next ) {  
    name = p->name;  
    for ( s=_egrp; s; s=s->next ) {  
        if ( strcmp ( s->name, name ) == 0 ) return s;  
    }  
}
```

\_sect !sectionの線形リストの先頭アドレス  
\_egrp !egroupの線形リストの先頭アドレス  
name !sectionに定義された要素グループ名  
strcmp cの文字列比較組み込み関数