

#### 富岳における太陽内部計算 Hotta & Kusano, 2021, Nature Astronomy accepted

## 堀田英之(千葉大学) 共同研究者:草野完也(名古屋大学)











#### 太陽内部構造



内部構造(密度、圧力、温度…)などは理論 観測により、非常に精密に決定している。 運ぶべきエネルギー量も精密に決定。 初期条件・パラメタの不定性なし。「正 しく計算」すれば「正しい答え」が出る はず。  $L_{\odot} = 3.84 \times 10^{33} \text{ erg s}^{-1}$ 11年周期で0.1%の変動あり 輻射エネルギーフラックス





観測がしっかりしているので、11年周期だけを再現できてもだめ



#### 太陽差動回転理論の問題

太陽自転速度では、赤道を速くできない:<u>Convective conundrum</u>



高解像度化(=現実に近づける)は問題を悪くするセンス



富岳を用いた高解像度計算で熱対流の難問(Convective conundrum)を 解決する。

つまり高解像度化で、赤道が速く自転するという実際の太陽の差動回 転分布を目指す。

どこまで解像度を上げればいいのかわからないが、富岳でできるとこ ろまでを目指す。

#### 太陽内部計算で解く方程式系





R2D2コード(Hotta+2019, Hotta+2020)を富岳用にチューニング 京では実行効率20%超程度。

音速抑制法(Hotta+2012)、アルフベン速度抑制(Rempel+2009)などを 使って全体通信のないアルゴリズム

京で使っていたコードをそのまま富岳で実行すると実行効率4.5%程度。ある程度のチューニングが必要と考えられる。

$$\frac{\partial \rho_1}{\partial t} = -\frac{1}{\xi^2} \nabla \cdot (\rho \boldsymbol{v})$$

#### 富岳の特徴

値はノードあたり 性能 京:128 GFLOPS/node、A64FX:3 TFLOPS/node

	L1\$	L1\$ BW	L1\$ B/F	L2\$	L2\$ BW	L2\$ B/F
京	256 KB	512 GB/s	4	5 MB	256 GB/s	2
A64FX	3 MB	12 TB/s	4	32 MB	4 TB/s	1.2

また、A64FXは京に比べてレジスタが少なくキャッシュのレイテンシも 多い。(数値は公式資料で確認できなかったが、牧野さん資料参照)

富岳のチューニング方針

- キャッシュのレイテンシを隠蔽するソフトウェアパイプラインを 促進する→レジスタ少ない→最内ループの中の演算量を減らす→ ループ分割
- 低いキャッシュ幅をごまかすためにレジスタを有効に使う→最内 ループになるべく多くの物理量を登場させる→ループ内の演算を 増やす

#### 富岳におけるMHD計算の困難

- 変数が多く、色々な演算に登場
   密度、内部エネルギー、速度三成分、磁場三成分、圧力=8+1成分
   ループ分割をするとデータ非局所化の影響が大きい
- 2. 解像度が重要なので、ステンシルを大きくして多くの要素を参照す るがある。R2D2コードでは空間微分は4次の中央差分を利用

$$\left(\frac{\partial q}{\partial x}\right)_i = \frac{-q_{i+2} + 8q_{i+1} - 8q_{i-1} + q_{i-2}}{12\Delta x}$$

L2キャッシュにも3次元データは乗らないのでナイーブにコードを 書くと、一度読み込んだデータを有効に活用できない

#### ループ分割とデータ局在化両立のアイディア

$$-
abla \cdot \left[\left(
ho_0 + 
ho_1
ight) oldsymbol{v}
ight]$$

$$\left(\frac{\partial q}{\partial x}\right)_{i} = \frac{-q_{i+2} + 8q_{i+1} - 8q_{i-1} + q_{i-2}}{12\Delta x}$$

微分の各要素を一つのループ にまとめる。→結構速くなる

ro(i)	=	- (&			
&	+	rkx1(i)*(ro0(i+i2)	+	<pre>qqp(1,i+i2,j,k))*qqp(2,i+i2,j,k)</pre>	&
&	+	rkx2(i)*(ro0(i+i1)	+	qqp(1,i+i1,j,k))*qqp(2,i+i1,j,k)	&
&	+	rkx3(i)*(ro0(i-i1)	+	qqp(1,i-i1,j,k))*qqp(2,i-i1,j,k)	&
&	+	rkx4(i)*(ro0(i-i2)	+	<pre>qqp(1,i-i2,j,k))*qqp(2,i-i2,j,k)</pre>	&
&	+	rky1(j)*(ro0(i )	+	<pre>qqp(1,i,j+j2,k))*qqp(3,i,j+j2,k)</pre>	&
&	+	rky2(j)*(ro0(i )	+	<pre>qqp(1,i,j+j1,k))*qqp(3,i,j+j1,k)</pre>	&
&	+	rky3(j)*(ro0(i )	+	<pre>qqp(1,i,j-j1,k))*qqp(3,i,j-j1,k)</pre>	&
&	+	rky4(j)*(ro0(i )	+	qqp(1,i,j-j2,k))*qqp(3,i,j-j2,k)	&
&	+	rkz1(k)*(ro0(i )	+	<pre>qqp(1,i,j,k+k2))*qqp(4,i,j,k+k2)</pre>	&
&	+	rkz2(k)*(ro0(i )	+	<pre>qqp(1,i,j,k+k1))*qqp(4,i,j,k+k1)</pre>	&
&	+	rkz3(k)*(ro0(i )	+	<pre>qqp(1,i,j,k-k1))*qqp(4,i,j,k-k1)</pre>	&
&	+	rkz4(k)*(ro0(i )	+	<pre>qqp(1,i,j,k-k2))*qqp(4,i,j,k-k2)</pre>	&
&	)				

ループ分割とデータ局在化

ナイーブにループ分割しても、コードが遅くなることがほとんどだった。 MHDには色々な演算があるので、分割・融合を繰り返して、最適な演算 順序を考える。



12 openMP並列が基本なので、最外ループの並列化のみでは 足りないことが多い。

ループー重化で並列化効率をアップ。

### 配列の構造(旧バージョンでの計測)

配列の要素の並び順は、チューニングの大きな要素。 四次元配列については全て試した

	(m,i,j,k)	(i,m,j,k)	(i,j,m,k)	(i,j,k,m)
実行効率	7.3%	8.2%	8.8%	8.9%
実行時間	52.4秒	46.3秒	43.8秒	43.2秒

(i,j,k,m)が一番速かった。京の時は、(m,i,j,k)だった。この前の説明 会で聞いた話によると京の時は、このようにしても速くする仕組 みがあったとのこと 説明会では(i,j,m,k)が一番速いと言っていた

二次元の一時配列についても(m,i)とするより(i,m)とした方が早い



#### MPI Processあたり128×64×512 100 step

	チューニング 前(実行時間)	チューニング 前(実行効率)	チューニング 後(実行時間)	チューニング 後(実行効率)
全体	110.1 秒	4.57%	44.5 秒	9.3%
Runge-Kutta ループ	32.9 秒	4.87%	18.9 秒	8.2%
人工粘性	68.0 秒	4.26%	19.9 秒	10.5%
輻射輸送	5.27 秒	7.68%	4.2 秒	8.4%

3.8×10<sup>7</sup> cell update/sec/nodeを達成 4 step Runge-Kutta使っていてCFL numberが2くらいまでいけるので、 時間2次精度のMHDスキームと比較するとさらに2倍くらい速い (と思ってもらって良い)

#### MPIチューニング

TofuトポロジーでのMPIスレッドの 配置を最適化する。

#PJM -L "node=3x4x2"

include "mpif-ext.h"
call fjmpi\_topology\_get\_dimension(fjmpi\_dim,merr)
call fjmpi\_topology\_get\_shape(ix0,jx0,kx0,merr)

ノードがどこにあるかしか確かめることができない。 CMGがどこにあるかわわからない。 富岳では1ノードにつき4MPIスレッド使うので、y方向に展開する。 Yin-Yang gridでは、3次元構造をy方向に二つに割って、YinとYangを割 り当てているこのようにすれば少なくとも2次元内で相手を探せるので 際立った性能の劣化はない(最適ではない)

Yin

van9



#### MPI Processあたり128×64×512 100 step

	チューニング 前(実行時間)	チューニング 前(実行効率)	チューニング 後(実行時間)	チューニング 後(実行効率)
全体	110.1 秒	4.57%	44.5 秒	9.3%
Runge-Kutta ループ	32.9 秒	4.87%	18.9 秒	8.2%
人工粘性	68.0 秒	4.26%	19.9 秒	10.5%
輻射輸送	5.27 秒	7.68%	4.2 秒	8.4%

3.8×10<sup>7</sup> cell update/sec/nodeを達成 4 step Runge-Kutta使っていてCFL numberが2くらいまでいけるので、 時間2次精度のMHDスキームと比較するとさらに2倍くらい速い (と思ってもらって良い)

スケーリング



100万超えてもweak scalingならば、99%を超える並列化効率を示している。大規模計算も滞りなくできそう

#### 細かい 富 岳 利用 Tips

- > 言語関連マニュアル・言語使用手引書をよく読む
- ▶ <u>不老などと一緒に使うのが吉</u>
  - ✓ 384node=18432core以下混んでる?
- ▶ <u>on the fly解析推奨</u>
  - ✓ 大規模計算は状況を知るだけでも一苦労
- ▶ ストレージ圧倒的に足りない。1ケース100TBくらい利用

### 富岳でおこなった計算設定





計算領域: $0.71R_{\odot} < r < 0.96R_{\odot}$ 

格子点数:

Low	96×768×1536
Middle	192×1536×3072
High	384×3072×6144

計算時間:4000日 Highの場合350万ステップほど

3000日ほどでほぼ統計的定常に遷移

3600-4000日でのデータを平均して 結果を示す

 $r = 0.9R_{\odot}$ での動径方向速度





#### Normalized entropy

 $(s - \langle s \rangle)/s_{\rm rms}$ 

# Magnetic field strength |B| [kG]



### 差動回転の角速度依存性



解像度アップ



Low caseでは、これまでの計算と同じく太陽回転角速度だと赤道よりも 極が速い差動回転が実現してしまっているが、High caseではほぼ太陽と 同じ差動回転を実現することができている。

### 熱対流速度とダイナモ生成磁場





解像度が高くなると、熱対流速度は遅くなり、磁場は強くなる。 Low caseの時は、対流層内部の全ての場所で $E_{kin} > E_{mag}$ だが、High case の場合は対流層内部全てで $E_{kin} < E_{mag}$ となり状況が全く変わっている。 詳しくは説明しないが、磁場が角運動量を運ぶことがエッセンス

#### さらに高解像度へ







- ▶ 太陽内部の構造はよくわかっているが、数値計算では太陽の差動 回転を再現できないという「熱対流の難問」が長らく課題となっ ていた。
- ▶ 富岳を用いた大規模計算で解決を試みた
- ➢ MHD計算を富岳で行うとき、複雑な方程式系・多い変数種類が要因で、ループ分割・データ局所化が困難
- ▶ 色々な試みの結果、チューニングはある程度の成果をみせ、富岳による大規模計算が可能に
- ▶ これまでにない大規模計算で赤道が速い差動回転を実現。「熱対流の難問」解決
- ▶ 高解像度化はまだまだ価値があり、高解像度化によりさらに観測 される太陽の特徴を再現できるフェーズに入ってきている。