ツールキット ver1.0について

先進的計算基盤システムシンポジウム SACSIS2008併設企画 マルチコアプログラミングコンテスト 「Cellスピードチャレンジ2008」

> 先進的計算基盤システムシンポジウムSACSIS2008併設企画 マルチコアプログラミングコンテスト「Cellスピードチャレンジ2008

規定課題の概要

- Cellスピードチャレンジ2008 の規定課題は 「連立一次方程式の求解」です (概要はWebページの「規定課題詳細」を参照)
- 係数行列A, 右辺ベクトルbが与えられたときに, 解ベクトルxを求めるプログラムの性能を競います.

$$Ax = b$$

- AはN×N行列(各要素はfloat型:4バイト)
- x, bはM×N行列
- 課題に関する問い合わせ: cell2008info@matlab.nitech.ac.jp

先進的計算基盤システムシンポジウムSACSIS2008併設企画 マルチコアプログラミングコンテスト「Cellスピードチャレンジ2008

この資料について

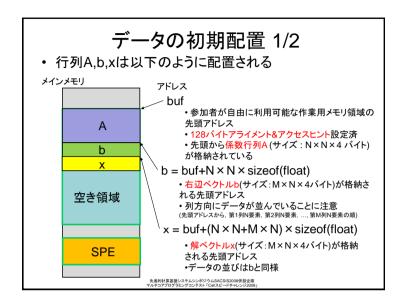
- ツールキットver1.0の解説です
 - ver0.1の資料を基本に作られています
 - SPEを複数使って. 連立1次方程式の解を求めます
 - コンテスト参加の際に、実装の一例として参考にしてください
- ・ 連立1次方程式の求解アルゴリズムの概要を説明します

先進的計算基盤システムシンポジウムSACSIS2008併設企画 マルチコアプログラミングコンテスト「Cellスピードチャレンジ2008

ツールキットver1.0でやっていること

- SPE複数で連立1次方程式を解く
 - SPEの数は変えられますが、デフォルトで7個(最大)使う
- ・ 問題の制約
 - 行列サイズNは32の倍数
 - それ以外の制約は次のスライドで説明
- main_spe.cの関数spe_soleqs()内のコードを書き換えて実装する
 - 関数spe_soleqs()以外の記述の変更は認められません.
 - コンテスト参加時はツールキットの内容を保持する必要はありません。 自由にコードを記述してください

先進的計算基盤システムシンポジウムSACSIS2008併設企画 マルチコアプログラミングコンテスト「Cellスピードチャレンジ2008」

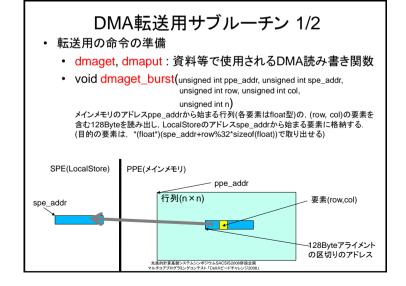


ツールキットで採用したアルゴリズム

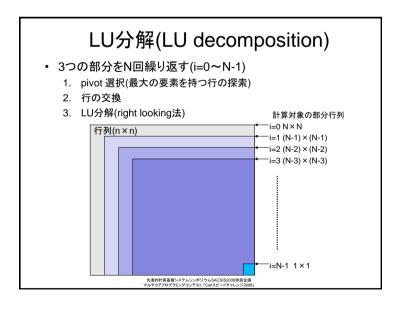
- 基本はver0.1と同様
- LU分解, 前進代入, 後退代入を順番に計算(オーバラップ無し)
- pivot選択は行列の形状,サイズに無関係に必ず行う

先進的計算基盤システムシンポジウムSACSIS2008併設企画 マルチコアプログラミングコンテスト「Cellスピードチャレンジ2008

データの初期配置 2/2 空き領域 • アドレス: buf+N×(N+2M)×sizeof(float) メインメモリ • 参加者が自由に利用可能 ・サイズは 行列サイズと同じ $N \times (N+2M) \times sizeof(float)$ Α SPE間通信用アドレス Is addr[7] • SPE間通信用にマップされたアドレス b ・物理メモリが確保されているわけではない X • Is addr[0]~Is addr[6]まで、各256KB このアドレス空間にDMA通信することで、 各SPEのLocalStoreへ書き込むことができる 空き領域 ・bufから始まる利用可能領域は80MB確保されています • 行列A, b, xの合計サイズは利用可能領域の1/2以下 であることが保証されています SPF Nは32の倍数 先進的計算基盤システムシンポジウムSACSIS2008併設企画 マルチコアプログラミングコンテスト「Cellスピードチャレンジ2008



DMA転送用サブルーチン 2/2 • float dmaget value (unsigned int addr, unsigned int row, unsigned int col, unsigned int n) メインメモリのアドレスaddrから開始される行列(要素はfloat型、サイズはn×n)の、 (row, col)の要素を読み出して返す void dmaput value(unsigned int addr. unsigned int row, unsigned int col. unsigned int n, float value) メインメモリのアドレスaddrから開始される行列(要素はfloat型,サイズはn×n)の, (row, col)の要素に、値valueを書き込む(SPE間で同期しないので注意) PPE(メインメモリ) SPE dmaget value 行列(n×n) 要素(row.col) dmaput_value 先進的計算基盤システムシンポジウムSACSIS2008併設企業



同期の方法

- 2種類の同期用サブルーチン
- SPE0を司令塔にして、SPE間DMA転送で同期を取る
- void sync_dist(unsigned int id, // SPEΦ

unsigned int* ppe_ls, // 各SPEのLocalStoreがマップされたアドレス配列 volatile struct spe_sync* sd, // 同期用の構造体の配列

unsigned int key) // 同期用キー

SPE0から他のSPEのsdで指定された領域(変数start_flag)へ、特定の値keyを書き込む。他のSPEは、start_flagの値がkeyになるまで待つ(SPE0がそれ以外へ計算の開始を指示する)

void sync_collect(unsigned int id,

unsigned int* ppe_ls, volatile struct spe_sync* sd,

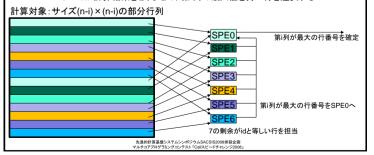
unsigned int key)

SPE1~6は、SPE0の自分のフラグ(変数sd)(id).end_flag)へ値keyを書き込む、SPE0はその他のSPEに関するend flagの値がkeyになるまで待つ(各SPEがSPE0へ計算の終了を指示する)

先進的計算基盤システムシンポジウムSACSIS2008併設企画 マルチコアプログラミングコンテスト「Cellスピードチャレンジ2008

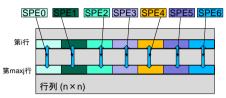
1. 部分pivot選択

- pivot選択(pivoting関数): 第i列が最大値を持つ行を探索する
 - 各SPEは、(N-i)だけある行を7分割し、担当の行から、それぞれ第i列が最大値を持つ行を探索する
 - SPEは各行の第i列の値を読み出す(dmaget_valueを使う)
 - 最大値を持つ行番号maxjをSPEOに通知(sync_collectを使う)
 - SPEOが計算結果をとりまとめ、第i列の最大値を持つ行を選択する



2. 行(列)の交換

- 行の交換(swap row関数)
 - 行列Aの第i行と第maxi行を交換する
 - 各SPEで32要素ずつ交換する(dmaget, dmaput関数)



- 列の交換(swap_col関数)
 - 行列bの第i列と第maxi列を交換する
 - 各SPEでMだけある列を分割して担当する

先進的計算基盤システムシンポジウムSACSIS2008併設企画 マルチコアプログラミングコンテスト「Cellスピードチャレンジ2008

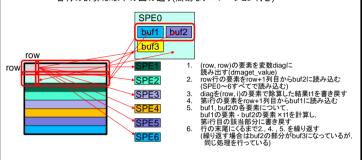
前進代入&後退代入

- forward substitution&backward substitution関数
- 動作はソースコード参照
 - ver0.1とほぼ同じ簡易なアルゴリズム
- ・ 解ベクトルごとにSPEを割り当てる
 - 解ベクトルの数が小さいと、何もしないSPEが出てくる場合がある
- 32要素ごとにまとめてDMA転送する
- 前進代入時の中間データ保存用に、メインメモリの「空き領域」 を使用(N×M×sizeof(float)Byte)
- 後退代入後の結果をx (解ベクトル格納領域)へ書き込む

先進的計算基盤システムシンポジウムSACSIS2008併設企画

3. Right Looking法によるLU分解

- spe_lu_decomposition関数
 - 部分行列を行単位でSPEに処理を分割(部分pivot選択と同様の分割)
 - 各行の計算は以下の図の通り(簡易なアニメーション付き)



• ここまでの1, 2, 3の処理をN回繰り返すことで、行列AがLU分解される

先進的計算基盤システムシンボジウムSACSIS2008併設企画 マルチコアプログラミングコンテスト「Cellスピードチャレンジ2008

参考資料

- 奥村晴彦著「C言語による最新アルゴリズム辞典」 技術評論社
- 小国力編著「行列計算ソフトウェアーWS、スーパーコン、並列計算機」丸善株式会
- 斉藤 宏樹, 廣安 知之, 三木 光範「LU分解の並列化 について」

http://mikilab.doshisha.ac.jp/dia/research/report/20 02/0612/018/report20020612018.html

先進的計算基盤システムシンポジウムSACSIS2008併設企画 マルチコアプログラミングコンテスト「Cellスピードチャレンジ2008」