

科学ソフトウェアのウェブ・アプリケーション化 ～RIDGE パイプラインの場合～

江口 智士

福岡大学理学部物理科学科

2020年2月14日

共同研究者: 柴垣 翔太、端山 和大、固武 慶 (福岡大学)

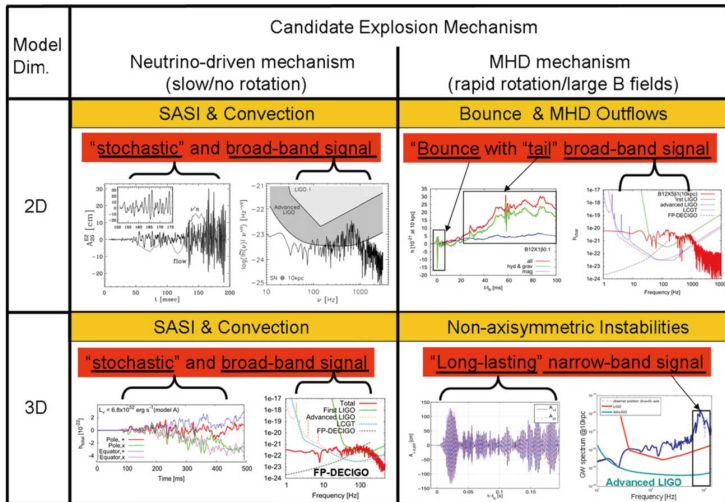
福岡大学 爆発天体研究所 (REISEP)

- 数値シミュレーション
- 電波～ガンマ線 (電磁波) 観測
- ニュートリノ観測
- 重力波観測

を駆使して、**重力崩壊型超新星爆発のメカニズムを解明する!**

電磁波観測 + ニュートリノ観測 + 重力波観測
= マルチメッセンジャー天文学

マルチメッセンジャー天文学と超新星爆発



Kotake K., 2013, CRPhy, 14, 318

RIDGE パイプライン

- コヒーレント・ネットワーク解析 (CNA)
 - ▶ 世界に散らばる重力波望遠鏡のデータをまとめて解析
 - ▶ 個々の検出器のノイズの影響を受けにくい
- RIDGE パイプライン : **Matlab** による CNA の実装の一つ
(Hayama K., Mohanty S. D., Rakhmanov M., Desai S., **2007**, CQGra, 24, S681)



<http://www.icrr.u-tokyo.ac.jp/en/news/8190/>

SNEGRAF

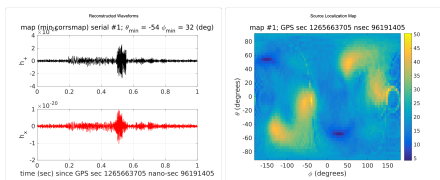
- SuperNova Event Gravitational-wave-display in Fukuoka
- <https://nibiru.sci.fukuoka-u.ac.jp/snegraf/>
- ウェブ・ブラウザ経由で RIDGE パイプラインを利用可能
- 重力波の理論波形
→ 各重力波望遠鏡による検出のシミュレーション

入力: CSV ファイル

Time (sec)	h_+	h_\times
1.531696e-2	4.084765e-23	-5.649934e-23
1.537799e-2	3.092471e-23	-6.916069e-23
1.543903e-2	1.319925e-23	-8.146088e-23
1.550006e-2	-1.232760e-23	-9.425871e-23
1.556110e-2	-4.142535e-23	-1.080364e-22
⋮	⋮	⋮

出力: SVG ファイル

4. Results by RIDGE



アーキテクチャの呪い (1) : 初期設計時の懸念

32 ビット環境と 64 ビット環境で実行結果が微妙に変わる!

台形公式による $\int_0^1 \frac{4}{1+x^2} dx = 4 \arctan 1 = \pi$: 定義部

```
#include <stdio.h>
inline static double f(const double x)
{
    return 4.0 / (1.0 + x * x);
}
static double integrate(const double a, const double b, const unsigned int n)
{
    const double dx = (b - a) / (double)n;
    double s = (f(a) + f(b)) / 2.0;
    double x = a;
    for (unsigned int i = 1; i < n; ++i) {
        x += dx;
        s += f(x);
    }
    return s * dx;
}
```

アーキテクチャの呪い (1) : 初期設計時の懸念

32 ビット環境と 64 ビット環境で実行結果が微妙に変わる!

台形公式による $\int_0^1 \frac{4}{1+x^2} dx = 4 \arctan 1 = \pi$: 定義部

```
#include <stdio.h>
inline static double f(const double x)
{
    return 4.0 / (1.0 + x * x);
}
static double integrate(const double a, const double b, const unsigned int n)
{
    const double dx = (b - a) / (double)n;
    double s = (f(a) + f(b)) / 2.0;
    double x = a;
    for (unsigned int i = 1; i < n; ++i) {
        x += dx;
        s += f(x);
    }
    return s * dx;
}
```

アーキテクチャの呪い (1) : 初期設計時の懸念

台形公式による $\int_0^1 \frac{4}{1+x^2} dx = 4 \arctan 1 = \pi$: 実行部

```
int main(int argc, char **argv)
{
    static volatile unsigned int N = 1U << 20; // N = 220 = 1048576
    const double pi = integrate(0.0, 1.0, N);
    printf("pi = %.16f\n", pi);
    return 0;
}
```

検証環境

- Ubuntu 19.10 amd64
- GCC 9.2.1

アーキテクチャの呪い (1) : 実行結果

64 ビット・バイナリ

- コンパイル : `gcc -g -O2 -Wall`
- 出力 : `pi = 3.1415926535896661`

32 ビット・バイナリ

- コンパイル : `gcc -g -O2 -Wall -m32`
- 出力 : `pi = 3.1415926535896417`

(「精度ギリギリの演算はするな!」という指摘はあると思いますが…)

- なぜ?
- 気持ち悪くないですか?

アーキテクチャの呪い (1) : 実行結果

64 ビット・バイナリ

- コンパイル : `gcc -g -O2 -Wall`
- 出力 : `pi = 3.1415926535896661`

32 ビット・バイナリ

- コンパイル : `gcc -g -O2 -Wall -m32`
- 出力 : `pi = 3.1415926535896417`

(「精度ギリギリの演算はするな!」という指摘はあると思いますが...)

- なぜ?
- 気持ち悪くないですか?

アーキテクチャの呪い (1) : 実行結果

64 ビット・バイナリ

- コンパイル : `gcc -g -O2 -Wall`
- 出力 : `pi = 3.1415926535896661`

32 ビット・バイナリ

- コンパイル : `gcc -g -O2 -Wall -m32`
- 出力 : `pi = 3.1415926535896417`

(「精度ギリギリの演算はするな!」という指摘はあると思いますが…)

- **なぜ?**
- 気持ち悪くないですか?

アーキテクチャの呪い (2) : 逆アセンブル

64 ビット・バイナリ

```
for (unsigned int i = 1; i < n;
++i) {
10b8: 83 c0 01    add  $0x1,%eax
        return 4.0 / (1.0 + x * x);
10bb: 66 0f 28 d1  movapd %xmm1,%xmm2
10bf: f2 0f 59 d1  mulsd  %xmm1,%xmm2
10c3: f2 0f 58 d4  addsd  %xmm4,%xmm2
10c7: f2 0f 5e f2  divsd  %xmm2,%xmm6
        s += f(x);
10cb: f2 0f 58 c6  addsd  %xmm6,%xmm0
```

赤字 : SSE2 命令

※自動並列化にはなっていない

32 ビット・バイナリ

```
for (unsigned int i = 1; i < n;
++i) {
10e2: 83 c0 01    add  $0x1,%eax
        return 4.0 / (1.0 + x * x);
10e5: d9 c0      fld   %st(0)
10e7: d8 c9      fmul  %st(1),%st
10e9: d8 c3      fadd  %st(3),%st
10eb: d8 bb 40 e0 ff ff  fdivrs
-0x1fc0(%ebx)
        s += f(x);
10f1: de c2      faddp %st,%st(2)
```

青字 : x87 命令

- 同じ double 型の演算でも命令が異なる
- デフォルトのコンパイル・オプションが違うため

アーキテクチャの呪い (2) : 逆アセンブル

64 ビット・バイナリ

```
    for (unsigned int i = 1; i < n;
++i) {
10b8: 83 c0 01      add  $0x1,%eax
        return 4.0 / (1.0 + x * x);
10bb: 66 0f 28 d1   movapd %xmm1,%xmm2
10bf: f2 0f 59 d1   mulsd  %xmm1,%xmm2
10c3: f2 0f 58 d4   addsd  %xmm4,%xmm2
10c7: f2 0f 5e f2   divsd  %xmm2,%xmm6
        s += f(x);
10cb: f2 0f 58 c6   addsd  %xmm6,%xmm0
```

赤字 : SSE2 命令

※自動並列化にはなっていない

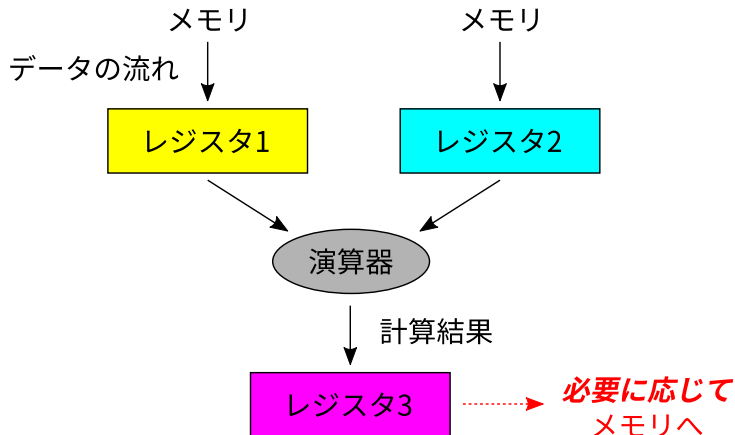
32 ビット・バイナリ

```
    for (unsigned int i = 1; i < n;
++i) {
10e2: 83 c0 01      add  $0x1,%eax
        return 4.0 / (1.0 + x * x);
10e5: d9 c0        fld  %st(0)
10e7: d8 c9        fmul %st(1),%st
10e9: d8 c3        fadd %st(3),%st
10eb: d8 bb 40 e0 ff ff fdivrs
-0x1fc0(%ebx)
        s += f(x);
10f1: de c2        faddp %st,%st(2)
```

青字 : x87 命令

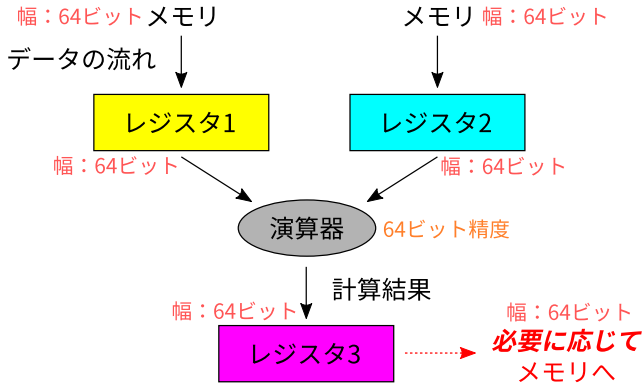
- 同じ double 型の演算でも命令が異なる
- デフォルトのコンパイル・オプションが違いため

アーキテクチャの呪い (3) : CPU 内部



頻繁に更新される変数は
レジスタに居座り続ける

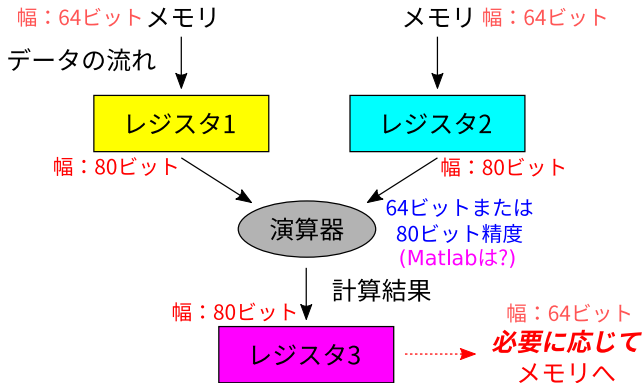
アーキテクチャの呪い (4) : SSE2 の場合



頻繁に更新される変数は
レジスタに居座り続ける

演算精度 = レジスタ幅 = メモリ幅 → コンシステント

アーキテクチャの呪い (5) : x87 の場合



頻繁に更新される変数は
レジスタに居座り続ける

「メモリ ⇔ レジスタ」で結果が変化

アーキテクチャの呪い (6) : 初期設計時の懸念のまとめ

- 同じ「正しい」ソースコード
→ コンパイル・オプション次第で「微妙に」異なる結果
- 既存の(古い)科学ソフトウェアを現代の環境で使用
 - ▶ 用途次第では「コンパイル・オプションの追い込み」が必要
 - ▶ Matlab の内部はどうやって確認? (←SNEGRAF に影響)
- 新しいライブラリ・開発フレームワークの導入
 - ▶ Web アプリ化の際に必須
 - ▶ 演算精度の追跡は絶望的
 - ▶ 新たに生じる問題の例: JavaScript の「整数」: 53 ビット

選択肢

- ① 潔く全部作り直す
- ② “OS + コンパイラ + ソフトウェア” を丸ごと再利用!

SNEGRAF では後者を採用

アーキテクチャの呪い (6) : 初期設計時の懸念のまとめ

- 同じ「正しい」ソースコード
→ コンパイル・オプション次第で「微妙に」異なる結果
- 既存の(古い)科学ソフトウェアを現代の環境で使用
 - ▶ 用途次第では「コンパイル・オプションの追い込み」が必要
 - ▶ Matlab の内部はどうやって確認? (←SNEGRAF に影響)
- 新しいライブラリ・開発フレームワークの導入
 - ▶ Web アプリ化の際に必須
 - ▶ 演算精度の追跡は絶望的
 - ▶ 新たに生じる問題の例: JavaScript の「整数」: 53 ビット

選択肢

- ① 潔く全部作り直す
- ② “OS + コンパイラ + ソフトウェア” を丸ごと再利用!

SNEGRAF では後者を採用

アーキテクチャの呪い (6) : 初期設計時の懸念のまとめ

- 同じ「正しい」ソースコード
→ コンパイル・オプション次第で「微妙に」異なる結果
- 既存の(古い)科学ソフトウェアを現代の環境で使用
 - ▶ 用途次第では「コンパイル・オプションの追い込み」が必要
 - ▶ Matlab の内部はどうやって確認? (←SNEGRAF に影響)
- 新しいライブラリ・開発フレームワークの導入
 - ▶ Web アプリ化の際に必須
 - ▶ 演算精度の追跡は絶望的
 - ▶ 新たに生じる問題の例: JavaScript の「整数」: 53 ビット

選択肢

- ① 潔く全部作り直す
- ② “OS + コンパイラ + ソフトウェア” を丸ごと再利用!

SNEGRAF では後者を採用

アーキテクチャの呪い (6) : 初期設計時の懸念のまとめ

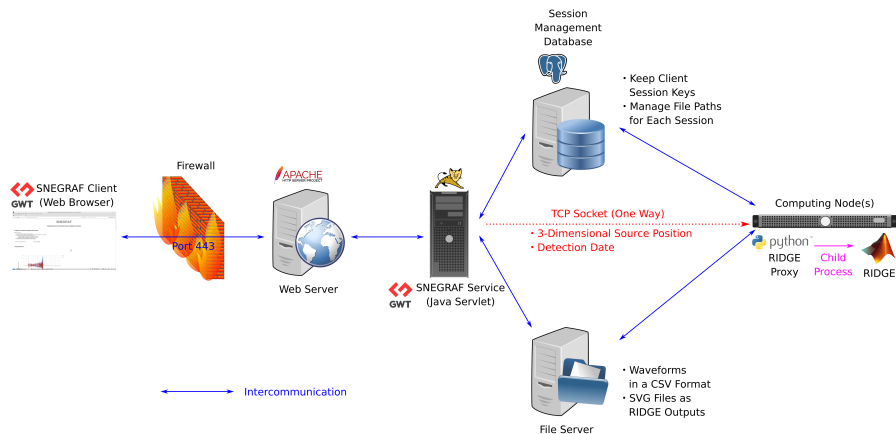
- 同じ「正しい」ソースコード
→ コンパイル・オプション次第で「微妙に」異なる結果
- 既存の(古い)科学ソフトウェアを現代の環境で使用
 - ▶ 用途次第では「コンパイル・オプションの追い込み」が必要
 - ▶ Matlab の内部はどうやって確認? (←SNEGRAF に影響)
- 新しいライブラリ・開発フレームワークの導入
 - ▶ Web アプリ化の際に必須
 - ▶ 演算精度の追跡は絶望的
 - ▶ 新たに生じる問題の例: JavaScript の「整数」: 53 ビット

選択肢

- ① 潔く全部作り直す
- ② “OS + コンパイラ + ソフトウェア” を丸ごと再利用!

SNEGRAF では後者を採用

SNEGRAF のシステム構成 (全体)



RIDGE パイプラインをハードウェア的に隔離

SNEGRAF のシステム構成 (RIDGE Proxy)



- RIDGE Proxy

- ▶ ソケット通信 (一方向) を利用した簡単なサーバ・プログラム
- ▶ 必要なパラメータを受信後 RIDGE を起動

- セキュリティ・パッチ適用は任意のタイミングで OK!

- 固有部分を修正すれば、他のパイプラインにも対応可能

※インタラクティブでなければ

まとめ

- 既存のソフトウェアの Web アプリ化
→ 計算精度を担保しつつ移植するのは困難
- パイプラインの場合：既存の動作環境を丸ごと隔離
→ 起動パラメータは一方向のソケット通信で受信
→ OS やライブラリの更新に追随する必要はない
- SNEGRAF の開発により必要最低限の仕組みは完成