

プログラム言語 **Ruby** における メソッドキャッシング手法の検討

東京農工大学大学院博士後期課程
(日本 Ruby の会)
笹田 耕一

2005 3/3 情報処理学会全国大会

背景:オブジェクト指向プログラム言語**Ruby**

- インタプリタ
- 使いやすいと評判
 - 言語処理系開発にも！
- 世界中で広く利用
 - Ruby-talk ML では一日に百通以上
 - 最近 Ruby on Rails が人気
- 日本発(主開発者:まつもとゆきひろ(Matze)氏)
 - 日本発で世界に通用する数少ないソフトウェア
- コミュニティ活動も活発
 - 日本Rubyの会, Rubyist Magazine

背景:

Rubyist Magazine 0005 (Feb. 2005)



検索語句:

0005号 (2005-2)

巻頭言

Rubyist Hotlinks 第5回

Ruby ではじめるプログラミング

Rubyistが知らないRGSSの世界

CGIKit, TapKitでWebAppの作成

続・RubyOnRails を使ってみる

Ruby Library Report 第4回

lilyでブログカスタマイズ 第3回

Win32OLE活用法 第3回

RubyNews

RubyEventCheck

編集後記

バックナンバー

0004号 (2004-12)

0003号 (2004-11)

0002号 (2004-10)

Rubyist Magazine

0005号

Rubyist Magazine 0005号

『るびま』は、Rubyに関する技術記事はもちろんのこと、Rubyist へのインタビューやエッセイ、その他をお届けするウェブ雑誌です。

▶ 巻頭言

書いた人:るびま編集長 高橋征義

編集長からの 0005 号発行の挨拶です。(難易度:高い)

▶ Rubyist Hotlinks 第 5 回 増井俊之さん

Rubyist へのインタビュー企画。今回は産総研の増井俊之さんにお話を伺いました。Ruby との出会いからご専門であるユーザインタフェースについてまで、ボリューム満点です。(難易度:いろいろ)

▶ Ruby ではじめるプログラミング 第 4 回

背景: **Ruby** の動作速度

- 構文木をそのままたどるインタプリタ
 - 遅い
- 命令セットを定義し, それを実行する
VM が必要

背景: **YARV-Yet Another RubyVM**

- 高速化のために仮想マシンを再設計
 - VM命令セットの設計
 - コンパイラの設計・開発
 - 仮想機械(RubyVM)の設計・開発
 - JIT (Just In Time), AOT (Ahead of Time) コンパイラ

YARV: Yet Another Ruby VM

として開発中(オープンソースソフトウェア)
(IPA 2004年度未踏ユース採択)

→ 本発表: **YARV** のメソッドディスパッチの高速化

Ruby の特徴

- クラスベースオブジェクト指向言語
- 動的な再定義が可能
 - 特異メソッドの定義
 - メソッドの再定義
- 静的解析が困難
- その他いろいろ

Object クラスの
インスタンス生成

```
obj = Object.new
def obj.method()
  ...
end

obj.method()
```

特異メソッド
定義

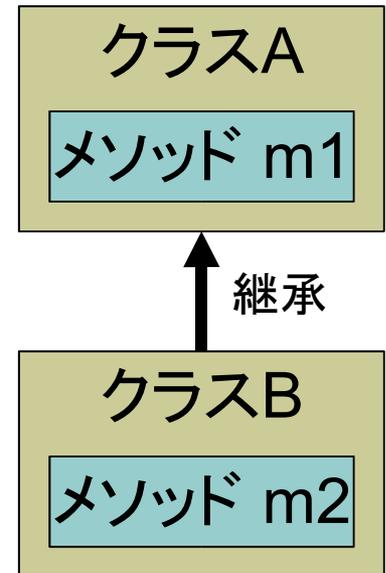
メソッド
ディスパッチ

レシーバ

セレクタ

メソッドディスパッチ

- ナイーブなメソッドディスパッチ
 - 基底クラスへメソッドを検索
→ 遅い
- さまざまなメソッドディスパッチ手法
 - キャッシュ法(簡単)
 - ディスパッチ表法(再定義に弱い)
 - 直接束縛法(大変)



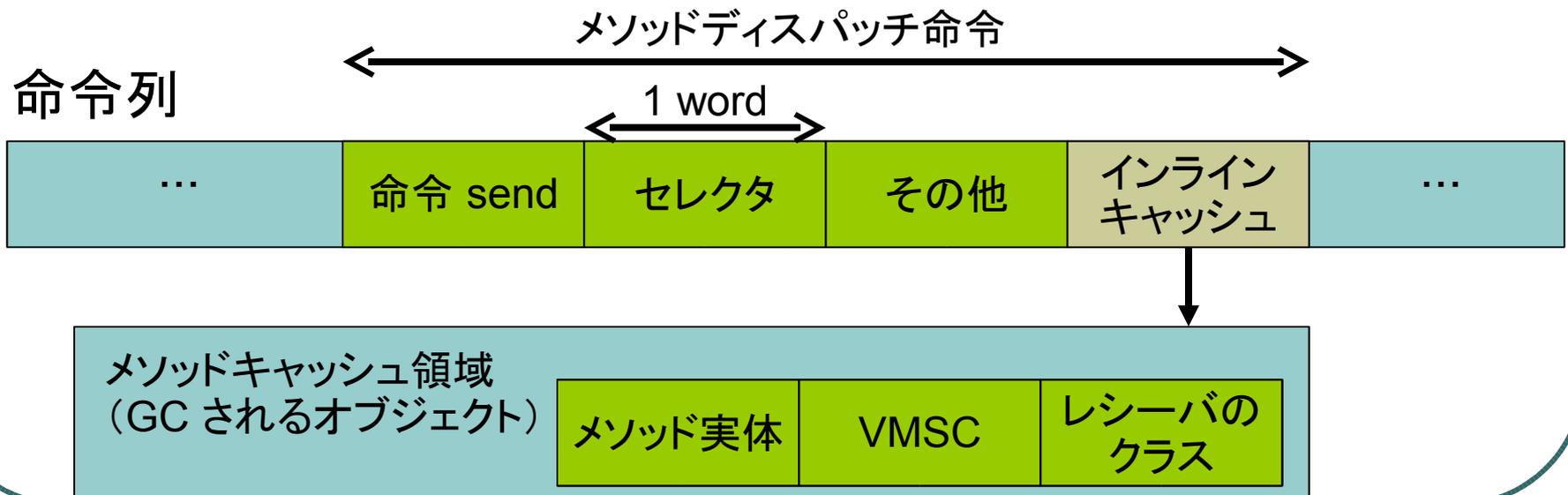
m1 の検索には
クラス A まで
検索が必要

現在の**Ruby**におけるメソッドディスパッチ

- グローバルメソッドキャッシュ
 - VM 全体でひとつのハッシュを用意
 - 鍵は [レシーバクラス, セレクタ]
 - 値はメソッドの実体(と、クラス: 検証用)
- 再定義時、そのセレクタのエントリをクリア
- 95% のヒット率
- いくつかの手順が必要(オーバヘッド)

インラインメソッドキャッシュ

- 命令オペランドにメソッドの実体をキャッシュ
- 「だいたい前回と同じレシーバクラスだろう」
- YARV ではグローバルメソッドキャッシュと併用



VM状態カウンタ (VMSC)

- 再定義処理のためVM状態カウンタを導入
 - VM にひとつのカウンタ
 - 定義操作(メソッド定義など)でカウンタ増加
- キャッシュ時、内容と一緒にVMSC も格納
 - キャッシュヒットの判定をレシーバクラス, **VMSC**で
- VMSC を変化 → 全キャッシュをクリア
 - 「再定義操作なんて滅多に起こらないだろう」

本手法の利点と欠点

- ○キャッシュのクリアが容易
- ○実装が容易
- ×すべてのキャッシュをクリア
 - 特定のセレクトのみをクリアするべき？
 - クリアのコスト(実装, 処理時間)とのトレードオフ

評価: マイクロベンチマーク

```
# 常にキャッシュヒット
```

```
i=0
```

```
obj = Object.new
```

```
def obj.m(); end
```

```
while i<MAX
```

```
  i+=1
```

```
  obj.m(); obj.m(); ...
```

```
end
```

```
# 常にキャッシュミス
```

```
i=0
```

```
obj1 = Object.new
```

```
obj2 = Object.new
```

```
def obj1.m(); end
```

```
def obj2.m(); end
```

```
while i<MAX
```

```
  i+=1
```

```
  obj = (i%2) == 0 ? obj1 : obj2
```

```
  obj.m(); obj.m(); ...
```

```
end
```

評価: マイクロベンチマークの結果

- インラインメソッドキャッシュの効果あり
- VMSC チェックのコスト(3%)を気にする?
→ その他のクリア手法
- キャッシュミスのコスト(3%)を気にする?
→ キャッシュミスが閾値以上起こった場合、メソッドキャッシュしない

	レシーバのみチェック (不完全)	VMSCも チェック	インラインキャッシュなし
多態なし (必ずヒット)	2.79 (右と比べ 3%高速)	2.88 (右と比べ 8%高速)	3.11
多態あり	3.45 (?)	3.40 (右と比べ 3%低速)	3.28

単位: 秒

評価: ヒット率の評価

- いくつかのプログラムでヒット率を計算
 - Cal: カレンダー
 - RSS: RSS リーダ
 - ReXMLbib: XML で記述された文献DB を HTML 化
 - SOAP: SOAP を利用した通信プログラム
 - Webrick: Ruby による HTTP サーバ
- YARV では上記は完全には動作しないため、現在のインタプリタでヒット率を計算
 - メソッドディスパッチの履歴を保存して計算

評価: ヒット率の評価

- (初期ミスは除外)
- 大抵の場合ヒット
- ミスする場所は集中
→ キャッシュミスが閾値以上起こった場合、メソッドキャッシュしない
- ミスするセレクタはある程度予測可能
 - naming convention

	キャッシュヒット率(%)	ミスが発生したディスパッチ率(%)
cal	98.7	0.9
RSS	97.2	9.8
ReXMLbib	76.6	8.3
SOAP	95.5	26.4
Webrick	97.8	6.2

まとめ

- Ruby にインラインメソッドキャッシュを搭載
 - 最大 8% の高速化
- VM状態カウンタを利用して容易に再定義に対応
- Rubyプログラムのメソッドキャッシュヒット率を調査
 - 多くの場合 95% 以上のヒット率

今後の課題

- 一般的なプログラムの再定義操作回数の調査
- JIT / AOT コンパイラ向けメソッドキャッシュ手法の検討
- スレッドセーフに
- その他のクリア手法の検討
(本方式で本当にいいのか検討)

終わり

- ご清聴ありがとうございました。

YARV: Yet Another RubyVM

<http://www.atdot.net/yarv/>

ko1@atdot.net

インラインメソッドキャッシュコード

```
if(klass == ic->ic_class &&
    GET_VM_STATE_VERSION() == ic->ic_vmstat){
    mn = ic->ic_method;
}
else{
    mn = rb_method_node(klass, id);
    ic->ic_class = klass;
    ic->ic_method = mn;
    ic->ic_vmstat = GET_VM_STATE_VERSION();
}
```

GCC の分岐予測を考慮したコーディング

```
#define LIKELY(x) (__builtin_expect(x, 1))
#define UNLIKELY(x) (__builtin_expect(x, 0))
if(LIKELY(レシーバクラス一緒?) &&
    LIKELY(VMSC 一緒?)){
    // ヒット時の処理
} else {
    // ミス時の処理
}
```