

# Ruby 1.9の高速なFiberの実装

東京大学大学院  
情報理工学系研究科創造情報学専攻

芝 哲史  
笹田 耕一

# 本発表の構成

- Ruby 1.9の高速なFiberの実装

- Fiberとは

- Fiberのボトルネック

- 提案

- 実装

- 評価

- まとめ

- Fiber ⇒ Ruby 1.9におけるコルーチン

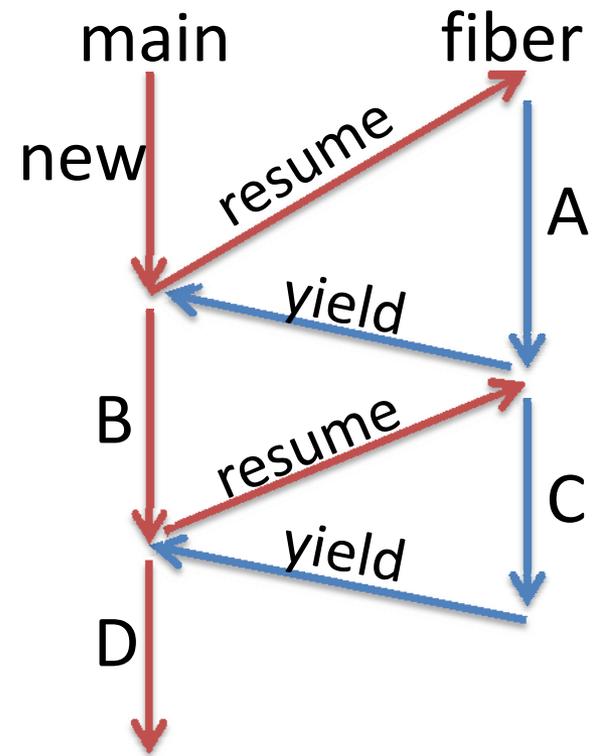
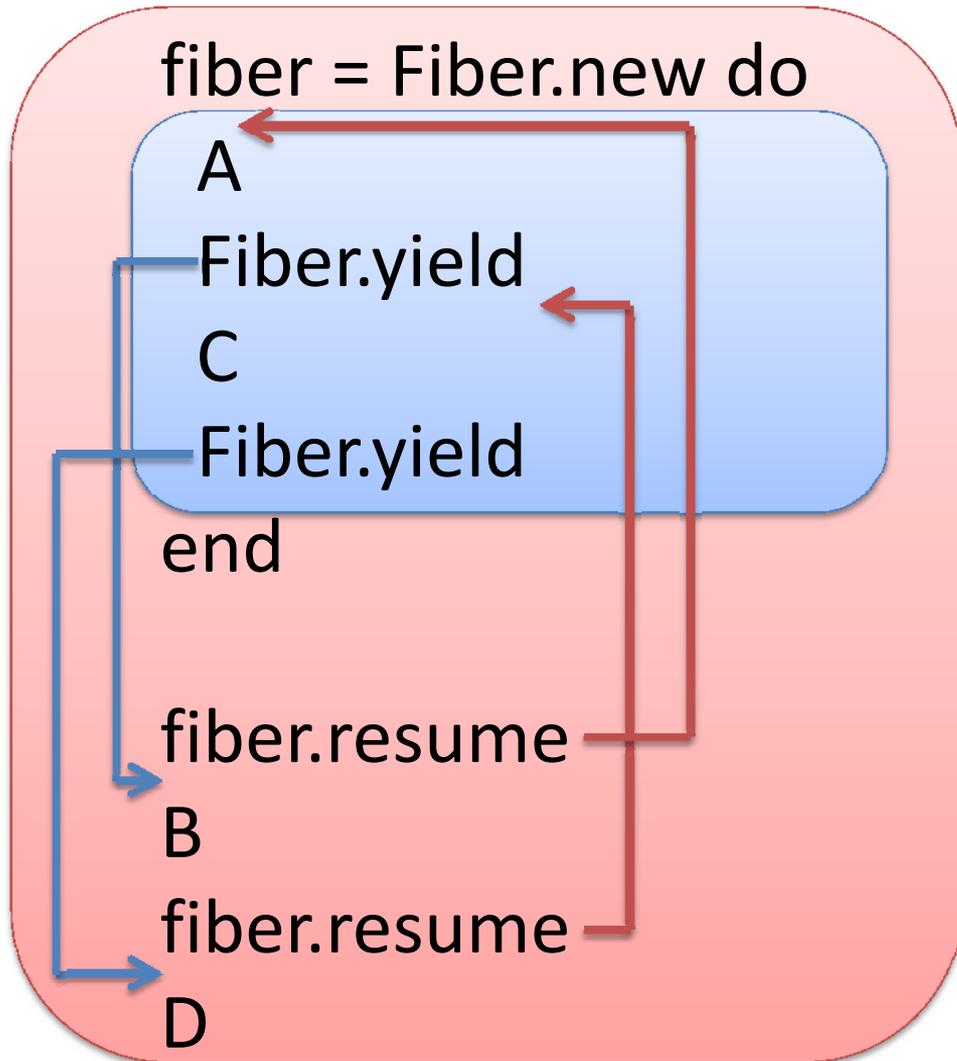
- 他の言語でも行われている手法で  
高速化し評価

- Ruby 1.9.2に取り入れてもらうことが目標

# Fiberとは

- Ruby 1.9で新しく追加されたクラス
- 並行計算をサポート
  
- 同様の機能は昔から存在
  - コルーチン
  - セミコルーチン
  
- Fiberという名称
  - Threadクラスを意識した名称
  - Threadよりも軽量だからFiber
  - Fiberはノンプリエンプティブ

# サンプルコード



# ThreadとFiber

- Threadと比べたFiberの利点
  - 同期的な並行処理を軽量に実行可能
  - スケジューリング可能
- Ruby 1.9のRuby Thread
  - カーネルレベルなのでシステムコールが必要
  - 切り替え先はカーネルスケジューラが指定
- Fiber
  - ユーザレベルなのでシステムコールは不要
  - 切り替え先はプログラマが指定

# Fiberの活用例[1/2]

- ゲームプログラミング

Fiber使用前

```
if state == 0
  A
elsif state <= 100
  B
  ...
end
state += 1
return
```



Fiber使用後

```
A
Fiber.yield
100.times do
  B
  Fiber.yield
end
...
```

# Fiberの活用例[2/2]

- 内部イテレータから外部イテレータへの変換
  - Enumerator, Generator

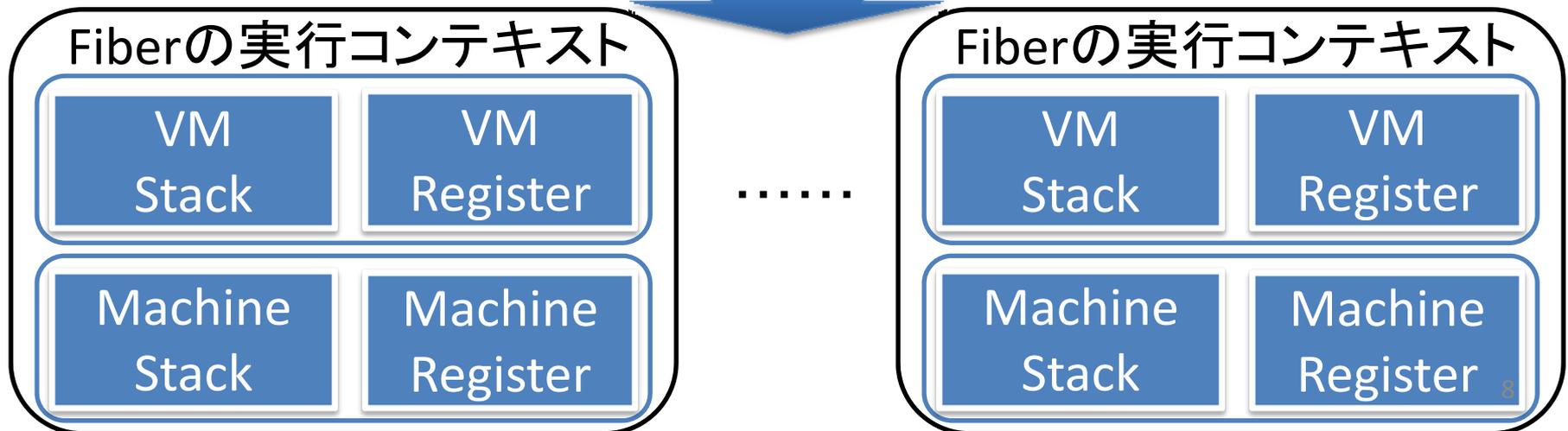
```
iter = Fiber.new do
  array1.each do |o1|
    Fiber.yield o1
  end
end

array2.each do |o2|
  o2 += iter.resume
end
```

# Fiberの実現法

- Fiber全てが実行コンテキストを保持
- Fiberの生成、削除 ⇒ 実行コンテキストの割当、解放
- Fiberの切り替え ⇒ 実行コンテキストの切り替え

Fiberの数だけ存在



# Fiberの切り替えの速度

- ベンチマーク

```
#Method
```

```
def test
```

```
end
```

```
10000000.times { test }
```

```
#Proc
```

```
p = Proc.new {}
```

```
10000000.times { p.call }
```

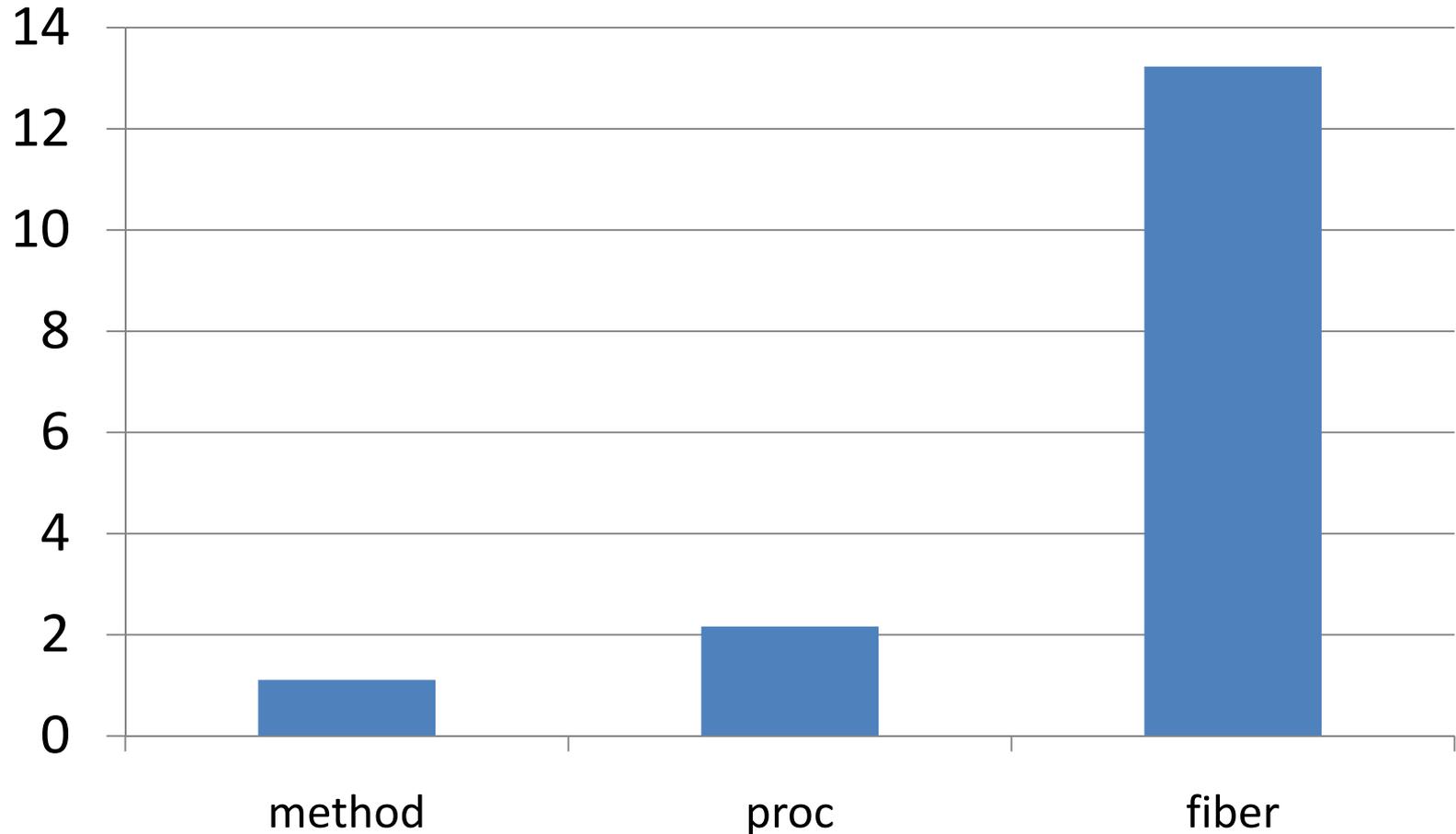
```
#Fiber
```

```
fiber = Fiber.new { Fiber.yield while true }
```

```
10000000.times { fiber.resume }
```

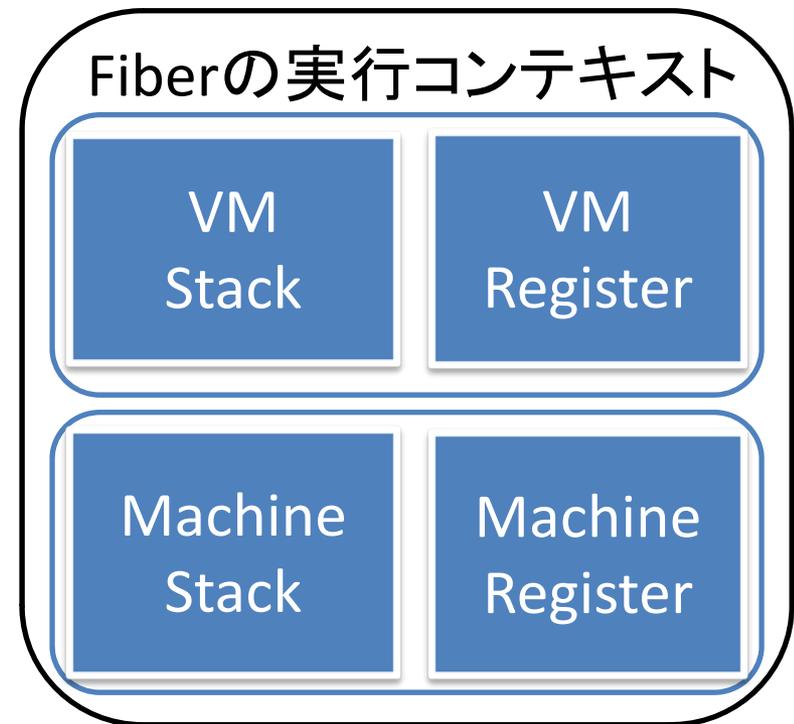
# Fiberの切り替えの速度

実行時間 (秒)



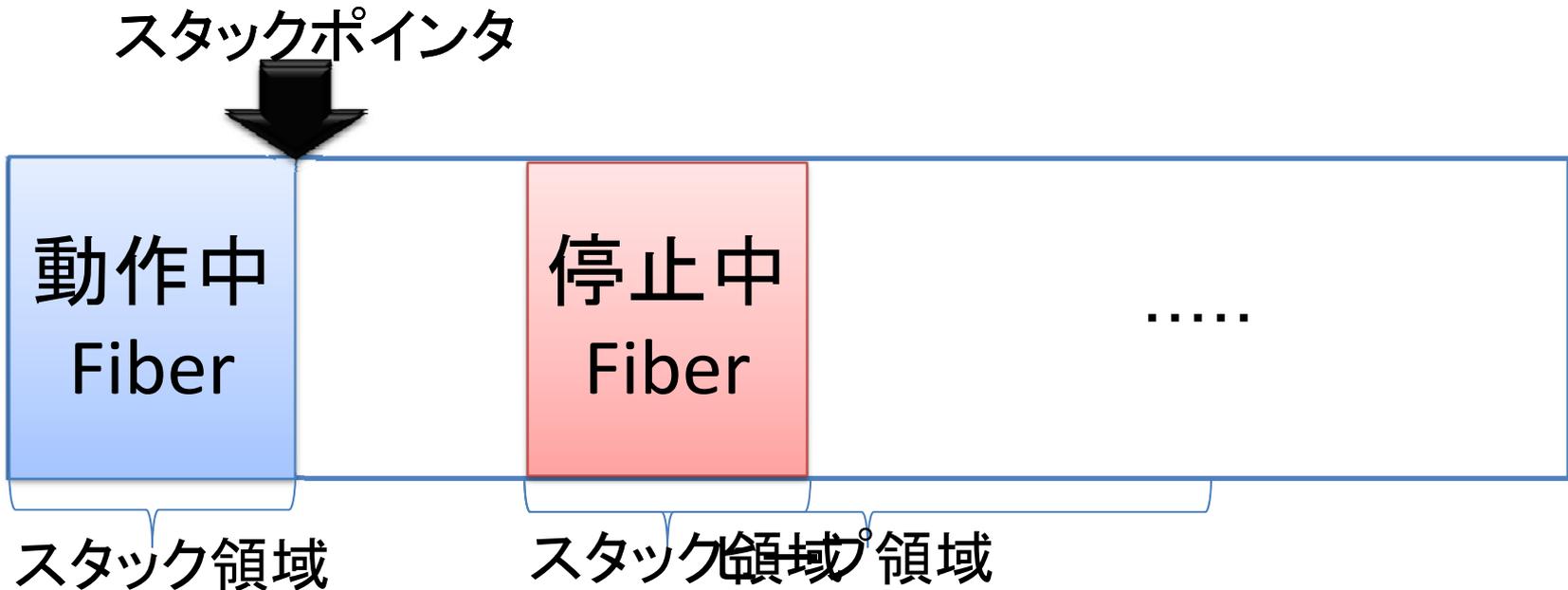
# 実行コンテキストの切り替え

- VMのスタック、レジスタ
  - ポインタの切り替え
- マシンレジスタ
  - set/longjmp
- マシンスタック
  - set/longjmp + memcpy



# マシンスタックの切り替え

- Rubyの現在の実装



# コピー処理の理由

- 移植性向上のため
  - OSやH/Wに依存した記述を排除するため
- Tips: 歴史的経緯
  - Ruby 1.8以前のユーザレベルスレッドも、このような実装

# OSやH/Wに依存した処理

- アーキテクチャの数だけ下記のような分岐が必要

```
#if defined(__i386) || defined(__i386__)
#if __GLIBC__ == 2 && defined(JB_SP)
    /* x86-linux-glibc2 */
#elif defined(__linux__) && defined(_I386_JMP_BUF_H)
    /* x86-linux-libc5 */
#elif defined(__FreeBSD__)
    /* x86-FreeBSD */
#elif defined(__NetBSD__) || defined(__OpenBSD__)
    /* x86-NetBSD, x86-OpenBSD */
#elif defined(__solaris__) && _JBLEN == 10
    /* x86-solaris */
#elif defined(__MACH__) && defined(_BSD_I386_SETJMP_H)
    /* x86-macosx */
#endif
```

# 問題点と課題

- 問題点

- 移植性のためにマシンスタックをコピーしているため、Fiberのコンテキスト切り替えが遅い

- 課題

- 移植性の高い、  
高速なマシンスタック切り替え手法

# 提案

- 移植性を考慮したFiberの高速化
  - システムが提供するコンテキスト切り替え手法を利用したFiberのコンテキスト切り替え
- (既知の)方法でRubyのFiberを高速化
- 本研究の貢献
  - 実際にRubyに対して実装、様々な環境で評価
    - 本当にちゃんと動くかどうか
    - どれくらい速くなったか
  - Rubyでは初めて

# 既存の手法

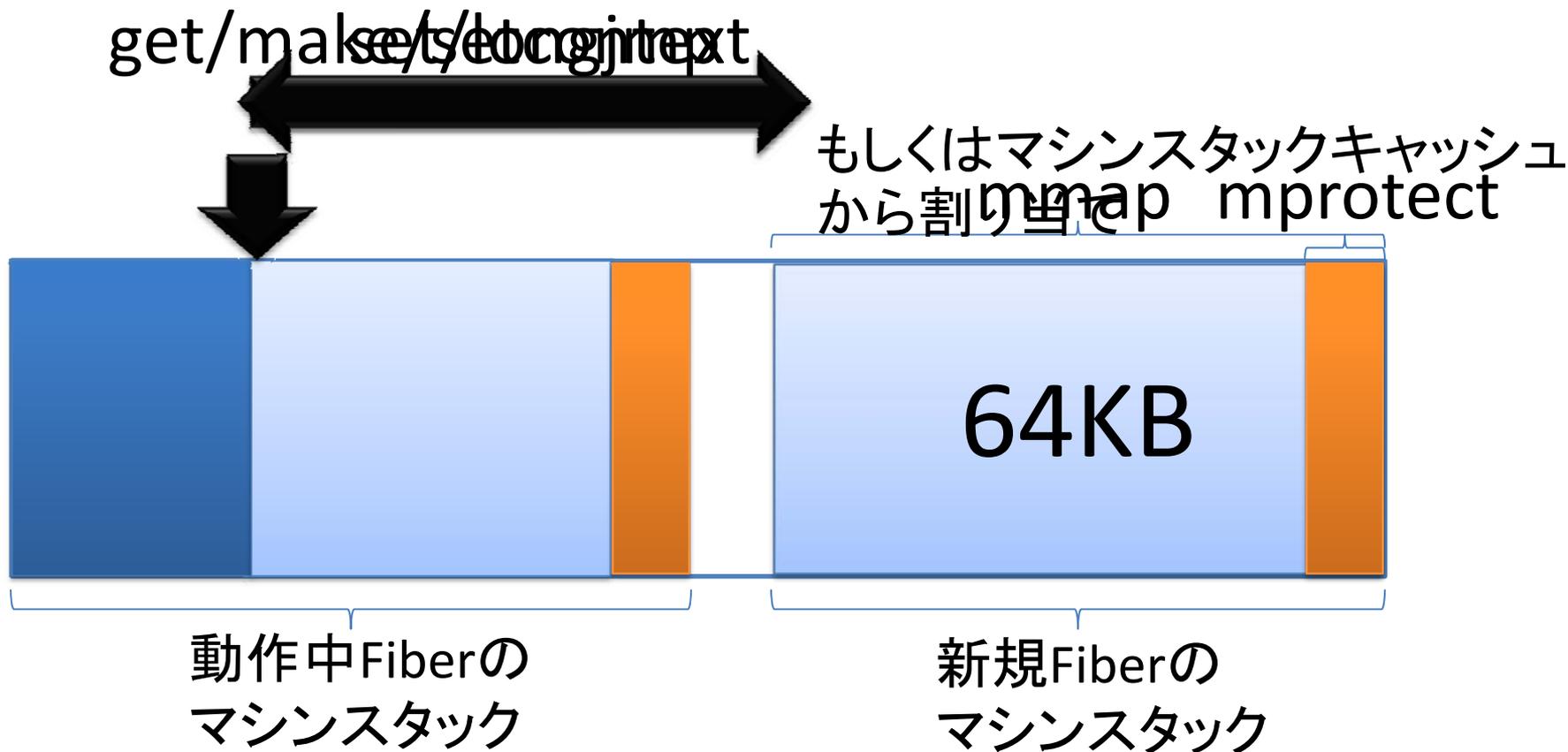
- 既存のコルーチンライブラリ
  - Coro (Perl)
  - Coco (Lua)
- コピー無しのマシンスタックの切り替え手法
  - アセンブリ言語
  - set/longjmpのjmpbuf書き換え
  - sigaltstack
  - **ucontext**
  - **Win32Fiber**

# 実装手法

- システムが提供する移植性の高いコンテキスト切り替え手段 (API) を利用
  - POSIX OS (UNIX) の場合
    - makecontext, setcontext, ...
  - Windows の場合
    - CreateFiberEx, SwitchToFiber, ...
  - その他
    - 既存手法をそのまま利用

# 実装

- POSIX OSの場合



# 工夫したこと

- マシンスタックキャッシュ
  - 終了したFiberのマシンスタックをN個解放せずに保持して、再利用(今回は  $N = 10$ )
- get/set/makecontextとset/longjmpの併用
  - setcontextはsigprocmaskシステムコールを伴う
  - RubyのFiberはスレッドをまたげないので切り替え元Fiberと切り替え先Fiberのシグナルマスクは同じ
  - 最初の切り替え以降はset/longjmp

# 基本性能の評価

- 評価項目
  - 移植性
  - 速度
    - コンテキストスイッチの速度
    - 生成、終了速度
  - 最大生成数
- 実装の呼び名
  - Ruby 1.9の既存の実装 ⇒ 既存手法
  - 今回行った実装 ⇒ 提案手法

# 移植性の評価

9 / 11 OS  
4 / 4 CPU  
で動作

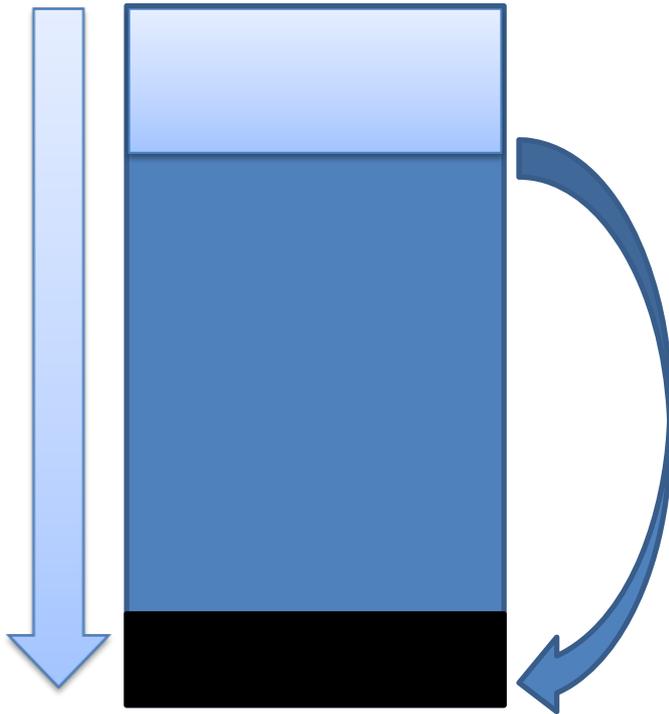
OS	CPU	結果
Windows XP	x86	○
Windows 7	x86	○
Linux 2.6.31	x86	○
Linux 2.6.24	x86_64	○
Linux 2.6.31	Cell (PowerPC)	○
MacOSX 10.5.8	x86	○
SunOS 5.10(Solaris)		○
SunOS 5.11(OpenSolaris)		○
FreeBSD 7.2		○
NetBSD 5.0.1	x86(VM)	×
OpenBSD 4.5	x86(VM)	×
DragonFlyBSD 2.4.1	x86(VM)	○

Pthreadとの相性

APIに未対応

# NetBSDの場合

- Pthread系APIのマシンスタックの位置に依存した処理
- マシンスタックの位置が変わるとTLSまで変わる



```
pthread_mutex_lock{  
    ptr = SP & ~(STACKSIZE - 1)  
    ptrの操作  
}
```

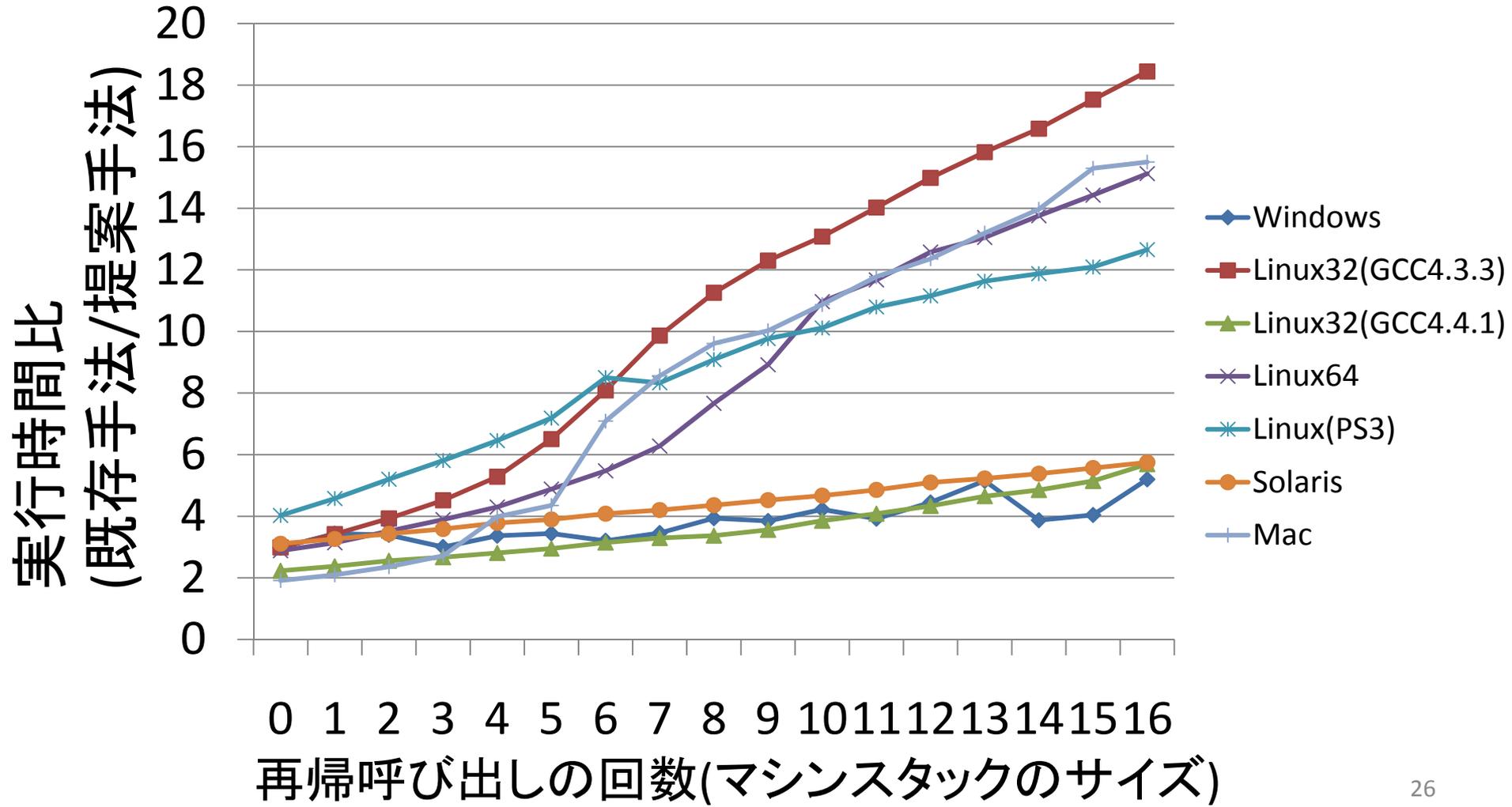
# 速度と最大生成数の評価環境

環境	OS	CPU	コンパイラ
Windows	Windows7 32-bit	Intel Core2Duo 2.00GHz	VC2008
Linux32 (GCC4.3.3)	Linux 2.6.31 32-bit	IntelCore2Quad 2.66GHz	GCC4.3.3
Linux32 (GCC4.4.1)	Linux 2.6.31 32-bit	IntelCore2Quad 2.66GHz	GCC4.4.1
Linux64	Linux 2.6.26 64-bit	IntelXeon 2.00GHz	GCC4.3.2
Linux (PS3)	Linux 2.6.28 64-bit	Cell 3.2GHz	GCC4.1.2
Solaris	SunOS 5.10 32-bit	sparcv9 1.167GHz	GCC3.4.3
MacOSX	MacOSX 10.5.8 32-bit	IntelCore2Duo 2.20GHz	GCC4.0.1

# コンテキストスイッチの速度の評価

- マイクロベンチマーク
  - Fiberを1本生成
  - マシンスタックを伸ばすtimesメソッドをX回再帰呼出し
    - マシンスタックのコピー処理がボトルネック
    - 速度への影響を計測
  - Fiberのコンテキストスイッチを300万回
- 提案手法と既存手法の実行時間比で評価

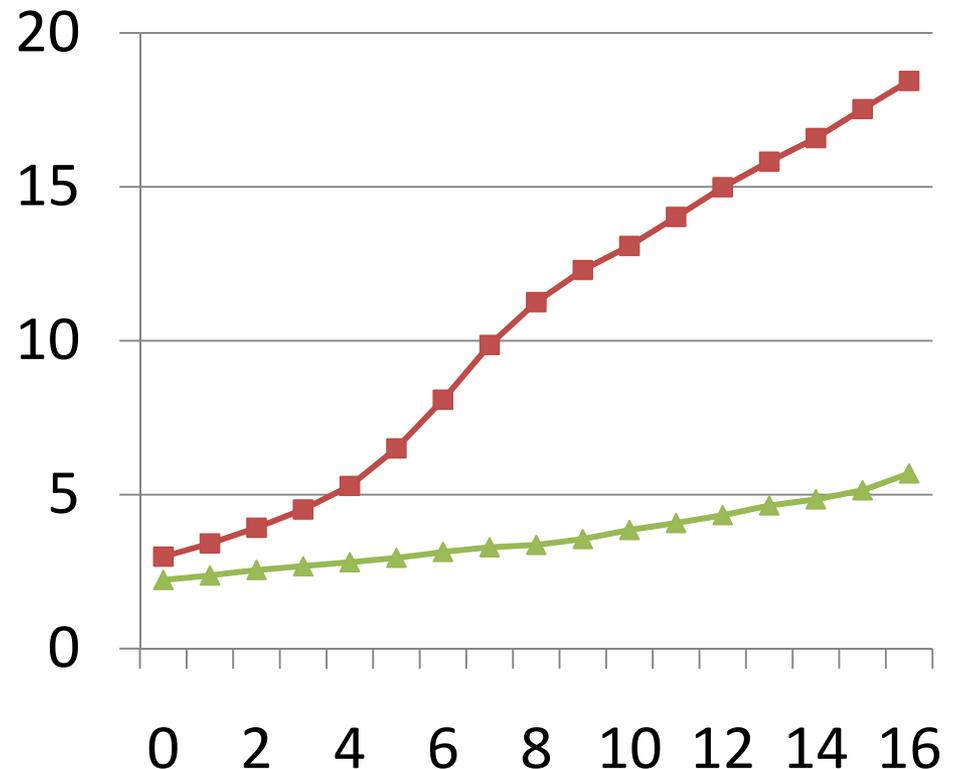
# コンテキストスイッチの速度の評価



# コンパイラの影響

- コンパイラによるマシンスタック消費量の差  
– 速度への影響が大きい

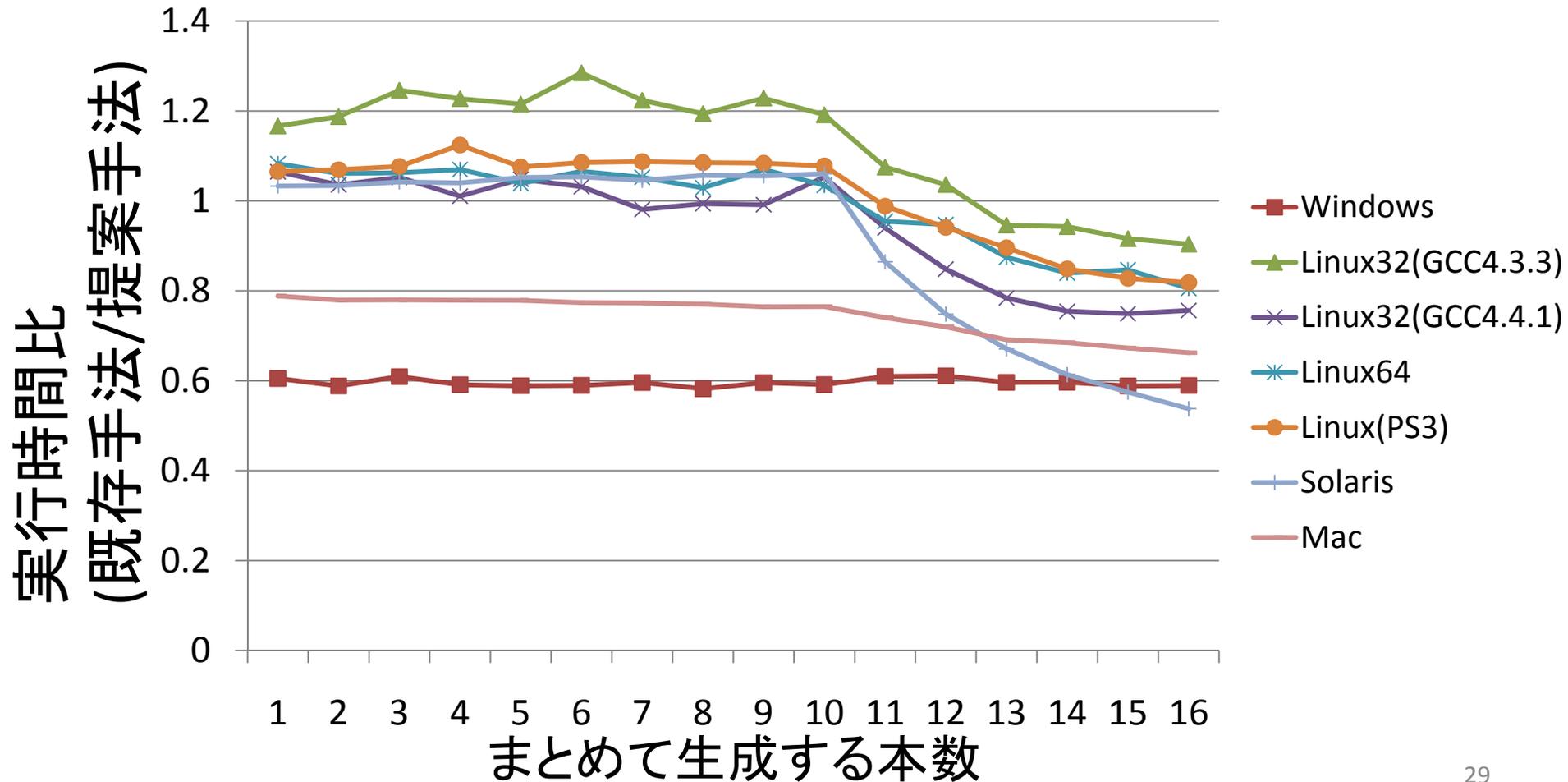
	マシンスタック 増加量(バイト)
<b>GCC4.3.3</b>	2048
<b>GCC4.4.1</b>	1040



# 生成、終了速度の評価

- マイクロベンチマーク
  - マシンスタックキャッシュの影響を計るために以下を繰り返す
    - FiberをX本まとめて生成
    - FiberをX本まとめて終了
  - 最終的に100万本のFiberの生成、終了処理
  - マシンスタックキャッシュの本数は10
  - まとめて生成する本数が10を超えると速度差のつきかたが変わるはず
- 既存手法と提案手法の実行時間比で評価

# 生成、終了速度の評価



# 最大生成数の評価

最大生成数

350000

300000

250000

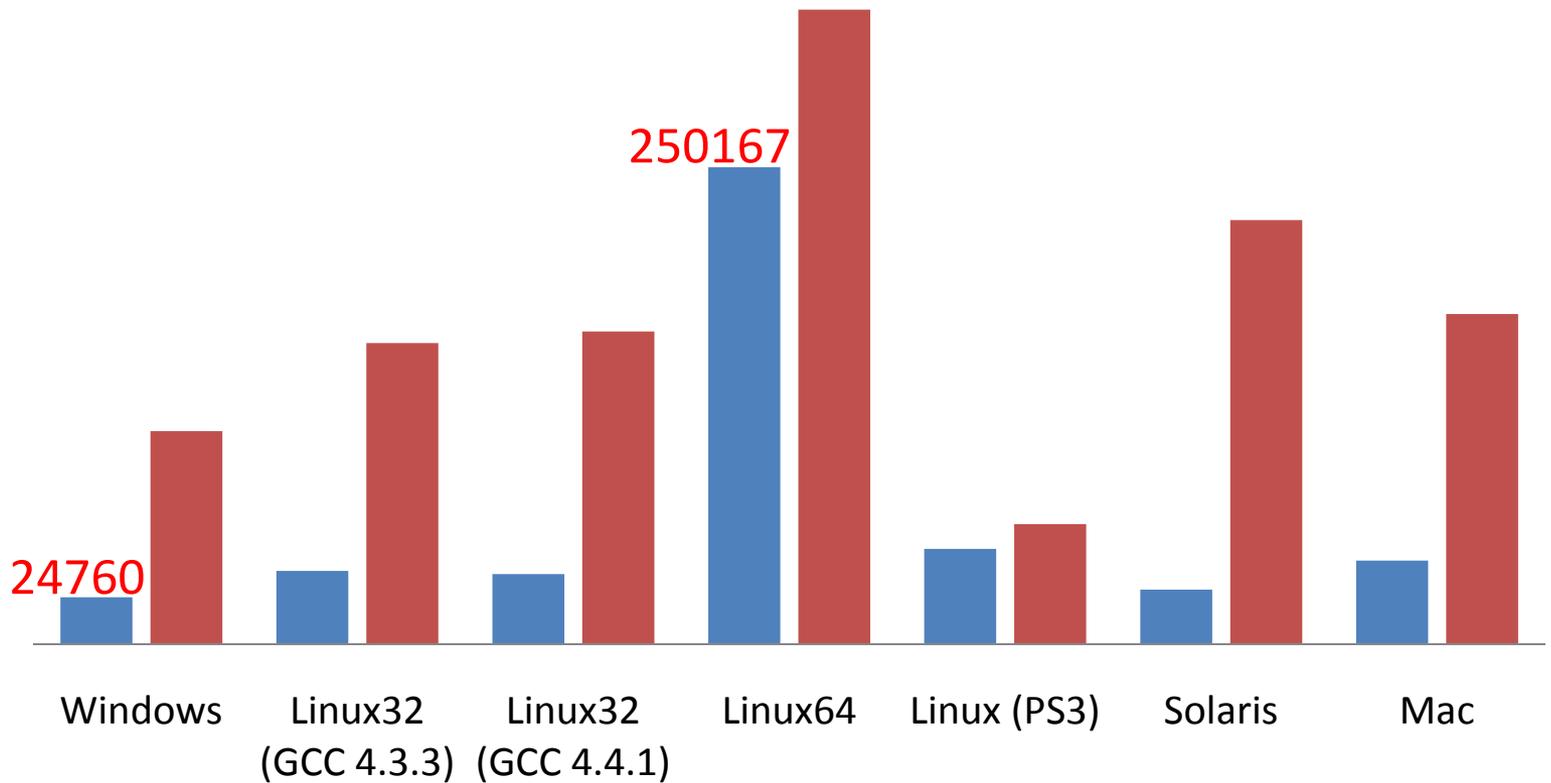
200000

150000

100000

50000

0

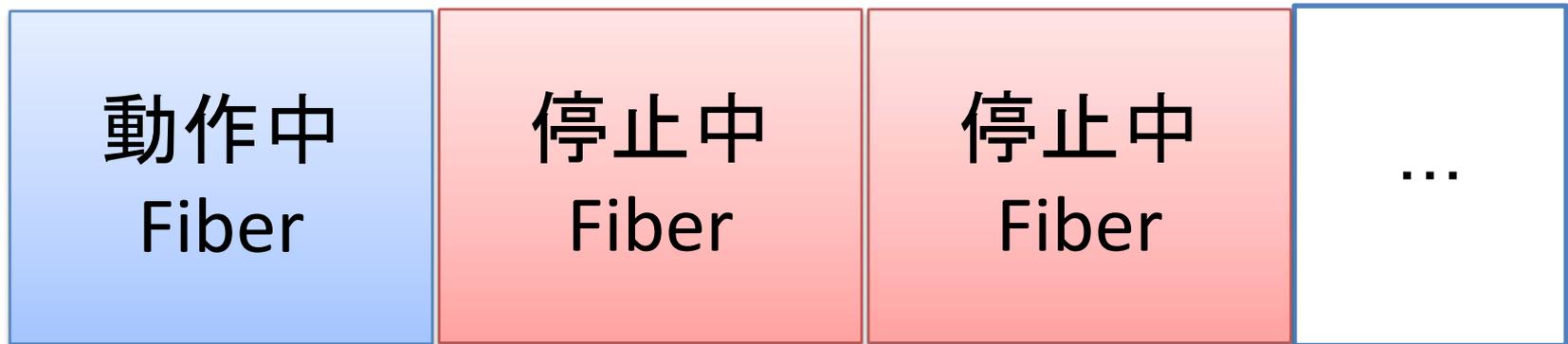


■ 提案手法 ■ 既存手法

# 最大生成数の差

- 停止中のFiberのアドレススペースの使い方

提案手法



既存手法



# 基本性能の評価結果

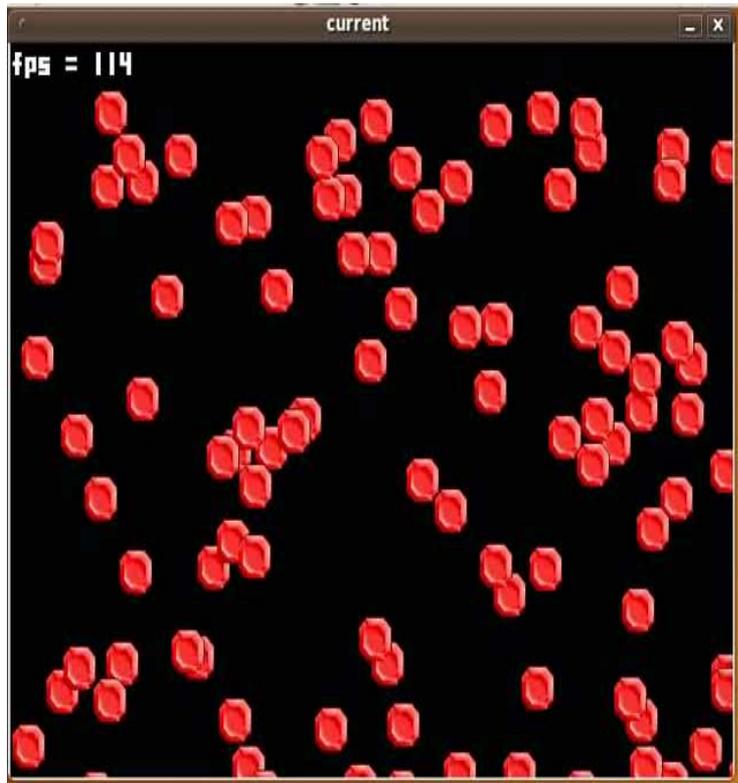
- 移植性 ⇒ 概ね達成
  - 動く環境 (Windows, Linux, MacOSX, Solaris, FreeBSD, DragonFlyBSD)
  - 動かない環境 (OpenBSD, NetBSD)
- 速度 ⇒ 達成
  - コンテキストスイッチは提案手法の方が2倍以上高速
    - マシンスタックサイズに比例した速度差
  - ただし、生成、終了は既存手法の方が高速
- 最大生成数 ⇒ 許容範囲
  - 数万のFiberを生成可能
  - ただし、最大生成数は既存手法の方が多い

# ゲームプログラミングにおける評価

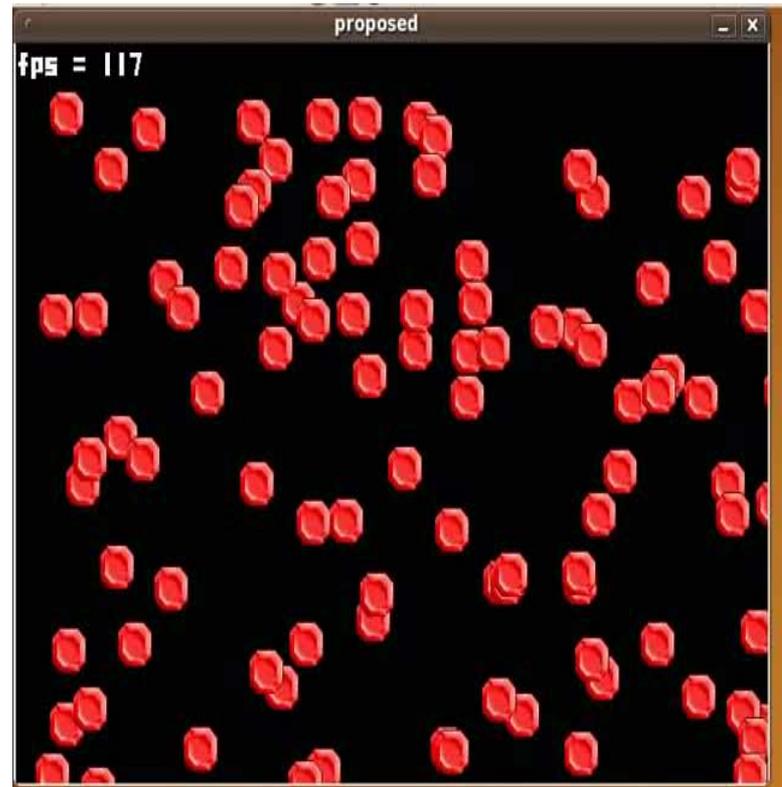
- ゲームプログラミングのマイクロベンチマーク
  - 画面内の描画対象のオブジェクト1つ1つにFiberを対応付け
  - Fiberの中で各オブジェクトの位置情報を更新
  - メインループでオブジェクトの位置情報を全て更新し、画面に反映
  - 1秒間に画面を更新できた回数 (FPS) で速度差を評価
  - 描画対象のオブジェクトが増すほど、Fiberの切り替え処理の割合が増し、速度差がつく

# ゲームプログラミングにおける評価

- 100個のオブジェクトを動かしてみた場合



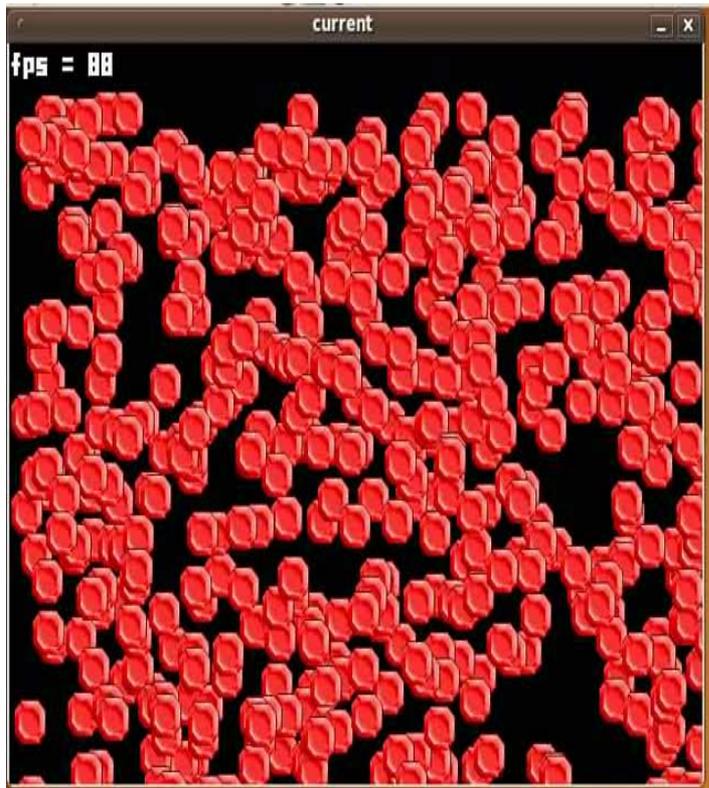
既存手法  
FPS 115-120



提案手法  
FPS 115-120

# ゲームプログラミングにおける評価

- 500個のオブジェクトを動かしてみた場合



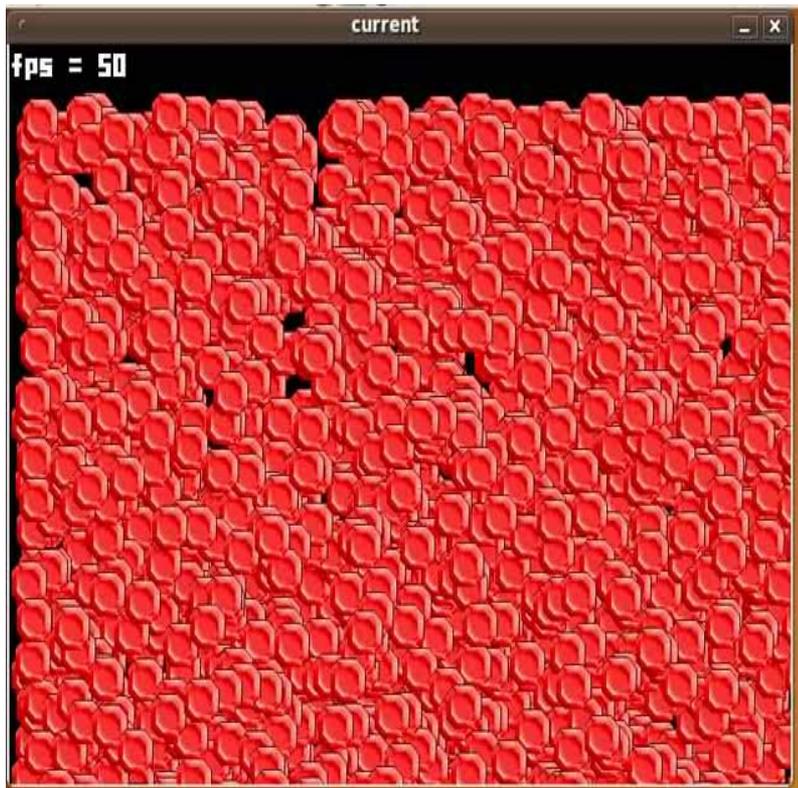
既存手法  
FPS 85-90



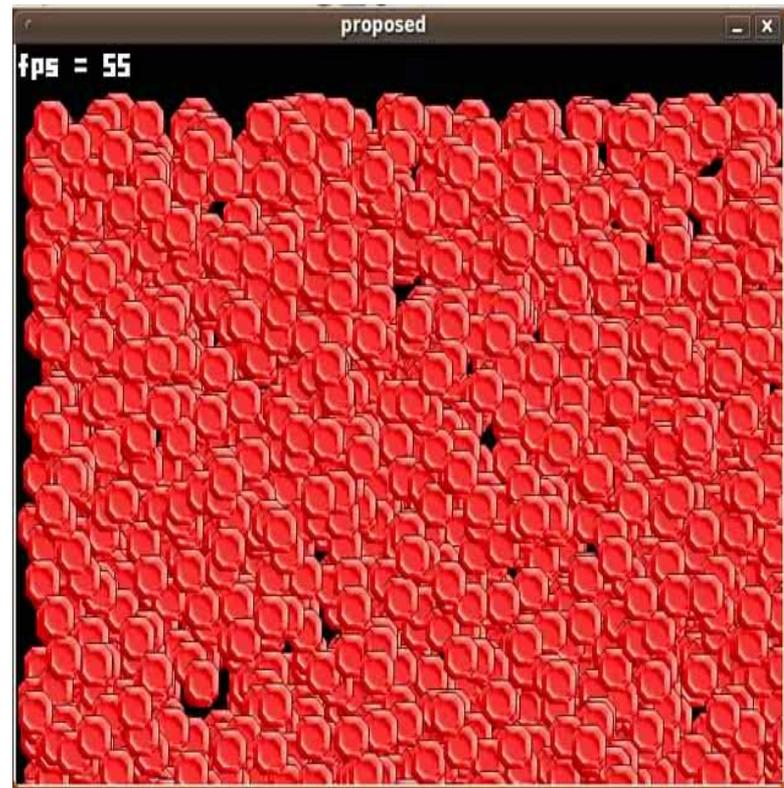
提案手法  
FPS 85-90

# ゲームプログラミングに おける評価

- 2000個のオブジェクトを動かしてみた場合



既存手法  
FPS 50-55



提案手法  
FPS 55-60



ご清聴ありがとうございました

# set/longjmpでコピーを伴わないマシンスタック切り替えが実装できない理由

- setjmpを呼んだ時点のマシンレジスタを保存  
longjmpで復元
- setjmpを呼んだ場所にしかlongjmpで飛べない

