



June 2007

# インテル® コンパイラー・プロフェッショナル・エディション

マルチコア世代の最高の C++ & Fortran 開発ソリューション



Phil De La Zerda  
グローバル・ビジネス・デベロップメント・ディレクター  
Intel Corporation

公開が禁止された情報が含まれています。  
本資料に含まれるインテル® コンパイラー 10.0  
についての情報は、6月5日まで  
公開が禁止されています。

# マルチコア・プロセッサがもたらす変革

これまでは… より高速なソフトウェアは高速なプロセッサによってもたらされた

これからは、性能はマルチコア・プロセッサによってもらされる

最新のクアッドコア インテル®  
Xeon® プロセッサ  
5300 番台 (2006 年現在)

クアッドコア

デュアルコア インテル® Xeon®  
プロセッサ 5100 番台

デュアルコア

インテル® Xeon®  
プロセッサ

シングルコア

ソフトウェア並列化によりマルチコアの性能を最大限に

# 並列化によるパフォーマンスの向上

高品質なコードを素早く作成できるように支援

並列プログラミングへの転換を推

ツールの  
提供



構築、  
スレッド化、  
デバッグ &  
チューニング

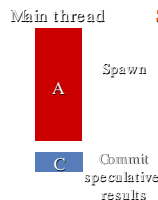


<http://www.intel.co.jp/jp/software/products/>

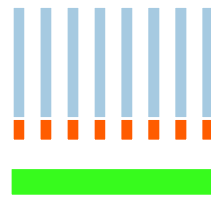
将来の  
技術研究



トランザクション・  
メモリー



スペキュ  
レーティブ  
マルチ  
スレッディング



未来の専門家を  
育成



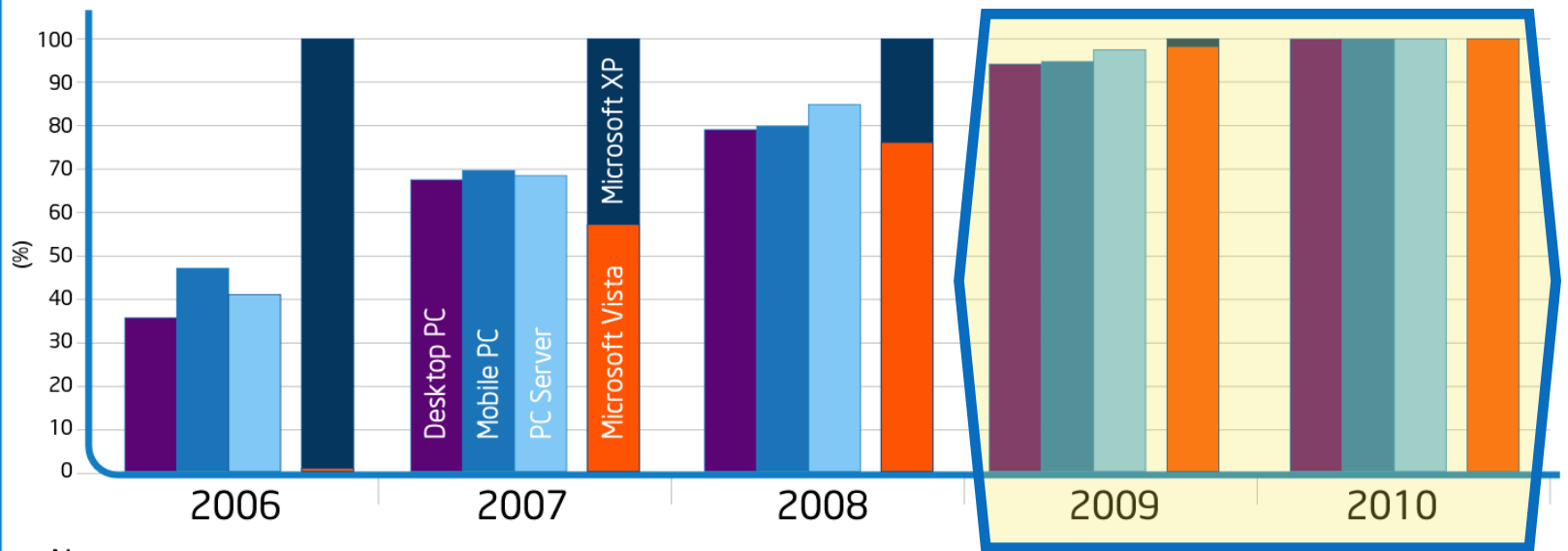
高等教育  
支援

- 45 の大学で並列プログラミング・  
コースの開設を支援
- 7500 人の学生が履修
- 2007 年の目標: 400以上の大学で開設



# 世界的な動向と予測

Worldwide Dual/Multicore Processor Penetration by PC Form Factor and Microsoft Vista\* shipments  
2006 - 2010



Note:

This graph shows a forecast of the percentage of PCs shipping with a processor containing two or more processor cores and Microsoft Vista\* shipments compared with shipments of Windows XP\*/NT\*/2000\*.

Sources:

Processor data: IDC Worldwide PC Semiconductor 2006-2011 Market Forecast

Windows Vista Shipments: IDC Windows Vista Economic Impact Study, 2006

\*Other brands and names are the property of their respective owners

- Desktop PC
- Mobile PC
- PC Server
- Windows XP/NT/2000
- Windows Vista

マルチコア処理は新たな標準

並列性の活用は今後パフォーマンスを  
実現するための最良の方法

ソフトウェア開発者の挑戦:

**“THINK PARALLEL (さもなければ滅びる)”**



5

マルチコア世代の最高の C++ & Fortran 開発ソリューション

© 2007 Intel Corporation. 無断での引用、転載を禁じます。  
\* その他の社名、製品名などは、一般に各社の表示、商標または登録商標です。

**重要: 6月5日までインテル® コンパイラー 10.0 について  
公開することは禁止されています。**



# 並列化プログラミングには優れたツールが不可欠

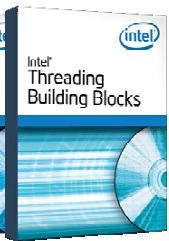
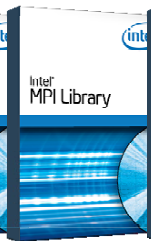
アプリケーションと  
システムの動作を可視化

設計上の解析



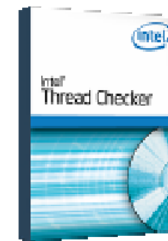
高度に最適化可能な  
コンパイラはスケーラブルな  
解決策を提供

並列化の実装



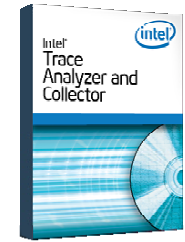
潜在的な  
プログラミング上の  
問題を検出

正当性の検証



パフォーマンスと  
スケーラビリティを  
チューニング

最適化と  
チューニング



# 並列化はすべてのアプリケーションで必要

支援ツールだけでなく...

"ソリューション" も必要

問題箇所の分析・特定



スレッド化作業



正当性の検証



パフォーマンス・チューニング



クラスター・プログラミング  
(作成、チューニング、デバッグ)



7

マルチコア世代の最高の C++ & Fortran 開発ソリューション



# 並列化のステップ 1-2-3

ライブラリーから始め、できるだけ多くのライブラリーを使用  
OpenMP\* を推奨  
ライブラリーと OpenMP をサポート

インテル® スレッディング・ビルディング・ブロック (推奨)  
ステップ 1 から 3 へ飛ばないようにする  
インテルによるエキサイティングな新製品  
業界の活性化を推進

最後のステップ: MPI の使用、手動によるスレッド化  
MPI および手動でのスレッド化をサポート  
(初期からスレッド化を採用しているプログラマー向けに手動での実装と、  
クラスター・プログラマー向けに MPI を使用した実装をサポート)

# 並列化のステップ 1-2-3

ライブラリーから始め、できるだけ多くのライブラリーを使用  
OpenMP\* を推奨  
ライブラリーと OpenMP をサポート

インテル® スレッディング・ビルディング・ブロック (推奨)  
ステップ 1 から 3 へ飛ばないようにする  
インテルによるエキサイティングな新製品  
業界の活性化を推進

最後のステップ: MPI の使用、手動によるスレッド化  
MPI および手動でのスレッド化をサポート  
(初期からスレッド化を採用しているプログラマー向けに手動での実装と、  
クラスター・プログラマー向けに MPI を使用した実装をサポート)

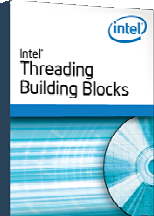
# #2 – インテル® スレッディング・ビルディング・ブロック



## C++ テンプレート・ベースのランタイム・ライブラリー

- マルチスレッド・アプリケーションを簡単に作成
- 高度なプログラミング概念
- スケーラビリティを重視
- あらかじめビルドしテストされたデータ構造 & アルゴリズム

作業量の少ない方と多い方、どちらを選びますか？



# わずかなコードの追加で並列化を実現 例: 2次元レイ・トレーシング・アプリケーション

Windows\* スレッド

インテル® スレッディング・ビルディング・ブロック

## スレッドセットアップと初期化

```
CRITICAL_SECTION MyMutex, MyMutex2, MyMutex3;
int get_num_cpus (void) {
    SYSTEM_INFO si;
    GetSystemInfo(&si);
    return (int)si.dwNumberOfProcessors;
}
int nthreads = get_num_cpus ();
HANDLE *threads = (HANDLE *) alloca (nthreads * sizeof (HANDLE));
InitializeCriticalSection (&MyMutex);
InitializeCriticalSection (&MyMutex2);
InitializeCriticalSection (&MyMutex3);
for (int i = 0; i < nthreads; i++) {
    DWORD id;
    &threads[i] = CreateThread (NULL, 0, parallel_thread, i, 0, &id);
}
for (int i = 0; i < nthreads; i++) {
    WaitForSingleObject (&threads[i], INFINITE);
}
}
```

## 並列タスクのスケジューリングと実行

```
const int MINPATCH = 150;
const int DIVFACTOR = 2;
typedef struct work_queue_entry_s {
    patch pch;
    struct work_queue_entry_s *next;
} work_queue_entry_t;
work_queue_entry_t *work_queue_head = NULL;
work_queue_entry_t *work_queue_tail = NULL;
void generate_work (patch* pchin)
{ int startx, stopx, starty, stopy;
  int xs,ys;
  startx=pchin->startx; stopx= pchin->stopx;
  starty=pchin->starty; stopy= pchin->stopy;
  if(((stopx-startx) >= MINPATCH) || ((stopy-starty) >= MINPATCH)) {
    int xpatchsize = (stopx-startx)/DIVFACTOR + 1;
    int ypatchsize = (stopy-starty)/DIVFACTOR + 1;
    for (ys=starty; ys<=stopy; ys+=ypatchsize)
    for (xs=startx; xs<=stopx; xs+=xpatchsize) {
      patch pch;
      pch.startx = xs;
      pch.starty = ys;
      pch.stopx = MIN(xs+xpatchsize-1,stopx);
      pch.stopy = MIN(ys+ypatchsize-1,stopy);
      generate_work (&pch);
    }
  } else {
    /* just trace this patch */
    work_queue_entry_t *q = (work_queue_entry_t *) malloc (sizeof
(work_queue_entry_t));
    q->pch.starty = starty; q->pch.stopy = stopy;
    q->pch.startx = startx; q->pch.stopx = stopx;
    q->next = NULL;
  }
}
```

```
if (work_queue_head == NULL) {
    work_queue_head = q;
} else {
    work_queue_tail->next = q;
}
work_queue_tail = q;
}
}
void generate_worklist (void)
{
    patch pch;
    pch.startx = startx;
    pch.stopx = stopx;
    pch.starty = starty;
    pch.stopy = stopy;
    generate_work (&pch);
}
bool schedule_thread_work (patch &pch)
{
    EnterCriticalSection (&MyMutex3);
    work_queue_entry_t *q = work_queue_head;
    if (q != NULL) {
        pch = q->pch;
        work_queue_head = work_queue_head->next;
    }
    LeaveCriticalSection (&MyMutex3);
    return (q != NULL);
}
generate_worklist ();

void parallel_thread (void *arg)
{
    patch pch;
    while (schedule_thread_work (pch)) {
        for (int y = pch.starty; y <= pch.stopy; y++) {
            for (int x=pch.startx; x<=pch.stopx; x++) {
                render_one_pixel (x, y);
            }
            if (scene.displaymode == RT_DISPLAY_ENABLED) {
                EnterCriticalSection (&MyMutex3);
                for (int y = pch.starty; y <= pch.stopy; y++) {
                    GraphicsDrawRow(pch.startx-1, y-1, pch.stopx-pch.startx+1,
(unsigned char *) &global_buffer[((y-starty)*totalx+(pch.startx-startx))*3]);
                }
                LeaveCriticalSection (&MyMutex3);
            }
        }
    }
}
```

このサンプルには、John E. Stone 氏開発のソフトウェアが含まれています。

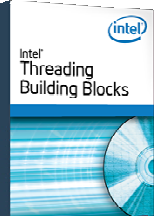
```
スレッドセットアップと初期化
#include "tbb/task_scheduler_init.h"
#include "tbb/spin_mutex.h"
tbb::task_scheduler_init init;
tbb::spin_mutex MyMutex, MyMutex2;

並列タスクのスケジューリングと実行
#include "tbb/parallel_for.h"
#include "tbb/blocked_range2d.h"
class parallel_task {
public:
    void operator() (const tbb::blocked_range2d<int> &r) const {
        for (int y = r.rows().begin(); y != r.rows().end(); ++y) {
            for (int x = r.cols().begin(); x != r.cols().end(); x++) {
                render_one_pixel (x, y);
            }
        }
        if (scene.displaymode == RT_DISPLAY_ENABLED) {
            tbb::spin_mutex::scoped_lock lock (MyMutex2);
            for (int y = r.rows().begin(); y != r.rows().end(); ++y) {
                GraphicsDrawRow(startx-1, y-1, totalx, (unsigned char *) &global_buffer[(y-starty)*totalx*3]);
            }
        }
    }
};
parallel_for (tbb::blocked_range2d<int> (starty, stopy + 1,
grain_size, startx, stopx + 1, grain_size), parallel_task ());
```

スレッドをどう制御するかに注目するのではなく、行うべき処理に注目

インテル® スレッディング・ビルディング・ブロックは、クロスプラットフォームで利用可能な共通 API によって Windows\*, Linux\* および Mac OS\* でのプラットフォーム間でのポータビリティを提示します。このコード比較は、2D レイ・トレーシング・プログラム (Tachyon) に正しくスレッド化するために必要とされる追加コードを示します。これにより、アプリケーションが現在と将来のマルチコアハードウェアを利用することを可能にします。





# わずかなコードの追加で並列化を実現 例: 2次元レイ・トレーシング・アプリケーション

インテル® スレッディング・ビルディング・ブロック

## Windows スレッド

### スレッドセットアップと初期化

```
CRITICAL_SECTION MyMutex, MyMutex2, MyMutex3;
int get_num_cpus (void) {
    SYSTEM_INFO si;
    GetSystemInfo(&si);
    return (int)si.dwNumberOfProcessors;
}
int nthreads = get_num_cpus ();
HANDLE *threads = (HANDLE *) alloca (nthreads * sizeof (HANDLE));
InitializeCriticalSection (&MyMutex);
InitializeCriticalSection (&MyMutex2);
InitializeCriticalSection (&MyMutex3);
for (int i = 0; i < nthreads; i++) {
    DWORD id;
    &threads[i] = CreateThread (NULL, 0, parallel_thread, i, 0, &id);
}
for (int i = 0; i < nthreads; i++) {
    WaitForSingleObject (&threads[i], INFINITE);
}
}
```

### 並列タスクのスケジューリングと実行

```
const int MINPATCH = 150;
const int DIVFACTOR = 2;
typedef struct work_queue_entry_s {
    patch pch;
    struct work_queue_entry_s *next;
} work_queue_entry_t;
work_queue_entry_t *work_queue_head = NULL;
work_queue_entry_t *work_queue_tail = NULL;
void generate_work (patch* pchin)
{ int startx, stopx, starty, stopy;
  int xs,ys;
  startx=pchin->startx; stopx= pchin->stopx;
  starty=pchin->starty; stopy= pchin->stopy;
  if(((stopx-startx) >= MINPATCH) || ((stopy-starty) >= MINPATCH)) {
    int xpatchsize = (stopx-startx)/DIVFACTOR + 1;
    int ypatchsize = (stopy-starty)/DIVFACTOR + 1;
    for (ys=starty; ys<=stopy; ys+=ypatchsize)
    for (xs=startx; xs<=stopx; xs+=xpatchsize) {
      patch pch;
      pch.startx = xs;
      pch.starty = ys;
      pch.stopx = MIN(xs+xpatchsize-1,stopx);
      pch.stopy = MIN(ys+ypatchsize-1,stopy);
      generate_work (&pch);
    }
  } else {
    /* just trace this patch */
    work_queue_entry_t *q = (work_queue_entry_t *) malloc (sizeof
(work_queue_entry_t));
    q->pch.starty = starty; q->pch.stopy = stopy;
    q->pch.startx = startx; q->pch.stopx = stopx;
    q->next = NULL;
  }
}
```

```
if (work_queue_head == NULL) {
    work_queue_head = q;
} else {
    work_queue_tail->next = q;
}
work_queue_tail = q;
}
}
void generate_worklist (void)
{
    patch pch;
    pch.startx = startx;
    pch.stopx = stopx;
    pch.starty = starty;
    pch.stopy = stopy;
    generate_work (&pch);
}
bool schedule_thread_work (patch &pch)
{
    EnterCriticalSection (&MyMutex3);
    work_queue_entry_t *q = work_queue_head;
    if (q != NULL) {
        pch = q->pch;
        work_queue_head = work_queue_head->next;
    }
    LeaveCriticalSection (&MyMutex3);
    return (q != NULL);
}
generate_worklist ();

void parallel_thread (void *arg)
{
    patch pch;
    while (schedule_thread_work (pch)) {
        for (int y = pch.starty; y <= pch.stopy; y++) {
            for (int x=pch.startx; x<=pch.stopx; x++) {
                render_one_pixel (x, y);
            }
            if (scene.displaymode == RT_DISPLAY_ENABLED) {
                EnterCriticalSection (&MyMutex3);
                for (int y = pch.starty; y <= pch.stopy; y++) {
                    GraphicsDrawRow(pch.startx-1, y-1, pch.stopx-pch.startx+1,
(unsigned char *) &global_buffer[((y-starty)*totalx+(pch.startx-startx))*3]);
                }
                LeaveCriticalSection (&MyMutex3);
            }
        }
    }
}
```

この例は、John E. Stone 氏によって開発されたソフトウェアを使用しています。

### スレッドセットアップと初期化

```
#include "tbb/task_scheduler_init.h"
#include "tbb/spin_mutex.h"
tbb::task_scheduler_init init;
tbb::spin_mutex MyMutex, MyMutex2;
```

### 並列タスクのスケジューリングと実行

```
#include "tbb/parallel_for.h"
#include "tbb/blocked_range2d.h"
class parallel_task {
public:
    void operator() (const tbb::blocked_range2d<int> &r) const {
        for (int y = r.rows().begin(); y != r.rows().end(); ++y) {
            for (int x = r.cols().begin(); x != r.cols().end(); x++) {
                render_one_pixel (x, y);
            }
        }
        if (scene.displaymode == RT_DISPLAY_ENABLED) {
            tbb::spin_mutex::scoped_lock lock (MyMutex2);
            for (int y = r.rows().begin(); y != r.rows().end(); ++y) {
                GraphicsDrawRow(startx-1, y-1, totalx, (unsigned char
*) &global_buffer[(y-starty)*totalx*3]);
            }
        }
    }
    parallel_task () {}
};
parallel_for (tbb::blocked_range2d<int> (starty, stopy + 1,
grain_size, startx, stopx + 1, grain_size), parallel_task ());
```

スレッドをどう制御するかに注目するのではなく、行うべき処理に注目

インテル® スレッディング・ビルディング・ブロックは、クロスプラットフォームで利用可能な共通 API によって Windows\*, Linux\* および Mac OS\* でのプラットフォーム間でのポータビリティを提示します。このコード比較は、2D レイ・トレーシング・プログラム Tacheon を正しくスレッド化するために必要な追加コードを示しています。これにより、アプリケーションが現在と将来のマルチコア・ハードウェアを利用することを可能にします。



# わずかなコードの追加で並列化を実現 例: 2次元レイ・トレーシング・アプリケーション

## Windows スレッド

## インテル® スレッディング・ビルディング・ブロック

```

スレッドのセットアップと初期化
CRITICAL_SECTION MyMutex, MyMutex2, MyMutex3;
int nthreads = ...

return (MyMutex, MyMutex2, MyMutex3);

int nthreads = GetPrivateProfileInt(TEXT("Threads"), TEXT("nthreads"), (nthreads * sizeof(HANDLE)));
HANDLE *threads = (HANDLE *) malloc(nthreads * sizeof(HANDLE));
InitializeCriticalSection(&MyMutex);
InitializeCriticalSection(&MyMutex2);
InitializeCriticalSection(&MyMutex3);
for (int i = 0; i < nthreads; i++) {
    DWORD id;
    &threads[i] = CreateThread(NULL, 0, ThreadProc, (void *) i, 0, &id);
}
for (int i = 0; i < nthreads; i++) {
    WaitForSingleObject(&threads[i], INFINITE);
}

並列タスクのスケジューリングと実行
const int MINPATCH = 150;
const int DIVFACTOR = 2;
typedef struct work_queue_entry_s {
    patch pch;
    struct work_queue_entry_s *next;
} work_queue_entry_t;
work_queue_entry_t *work_queue_head = NULL;
work_queue_entry_t *work_queue_tail = NULL;
void generate_work(patch &pch) {
    int startx, stopx, starty, stopy;
    int xs, ys;
    startx = pch->startx; stopx = pch->stopx;
    starty = pch->starty; stopy = pch->stopy;
    if (((stopx - startx) >= MINPATCH) || ((stopy - starty) >= MINPATCH)) {
        int xpatchsize = (stopx - startx) / DIVFACTOR + 1;
        int ypatchsize = (stopy - starty) / DIVFACTOR + 1;
        for (ys = starty; ys <= stopy; ys += ypatchsize) {
            for (xs = startx; xs <= stopx; xs += xpatchsize) {
                patch pch;
                pch.startx = xs; pch.starty = ys;
                pch.stopx = xs + xpatchsize - 1; pch.stopy = ys + ypatchsize - 1;
                generate_work(pch);
            }
        }
    } else {
        // this patch *
        work_queue_entry_t *q = (work_queue_entry_t *) malloc(sizeof(work_queue_entry_t));
        q->pch.starty = starty; q->pch.stopy = stopy;
        q->pch.startx = startx; q->pch.stopx = stopx;
        q->next = NULL;
    }
}

```

```

if (work_queue_head == NULL) {
    work_queue_head = q;
} else {
    work_queue_tail->next = q;
    work_queue_tail = q;
}
}

void generate_work(patch &pch) {
    int startx, stopx, starty, stopy;
    generate_work(&pch);
}

bool schedule_thread_work(patch &pch) {
    EnterCriticalSection(&MyMutex3);
    work_queue_entry_t *q = work_queue_head;
    if (q != NULL) {
        pch = q->pch;
        work_queue_head = work_queue_head->next;
        LeaveCriticalSection(&MyMutex3);
    }
}

void parallel_thread(void *p) {
    patch pch;
    while (schedule_thread_work(pch)) {
        for (int y = pch.starty; y <= pch.stopy; y++) {
            for (int x = pch.startx; x <= pch.stopx; x++) {
                render_one_pixel(x, y);
            }
            if (scene.displaymode == RT_DISPLAY_ENABLED) {
                EnterCriticalSection(&MyMutex3);
                for (int y = pch.starty; y <= pch.stopy; y++) {
                    GraphicsDrawRow(pch.startx-1, y-1, pch.stopx-pch.startx+1,
                        (unsigned char *) &global_buffer[((y-starty)*totalx+(pch.startx-startx))*3]);
                }
                LeaveCriticalSection(&MyMutex3);
            }
        }
    }
}

```

この例は、John E. Stone 氏によって開発されたソフトウェアを使用しています。

```

スレッドのセットアップと初期化
#include "tbb/task_scheduler_init.h"
#include "tbb/spin_mutex.h"
tbb::task_scheduler_init init;
tbb::spin_mutex MyMutex, MyMutex2;

並列タスクのスケジューリングと実行
#include "tbb/parallel_for.h"
#include "tbb/blocked_range2d.h"
class parallel_task {
public:
    void operator()(const tbb::blocked_range2d<int> &r) const {
        for (int y = r.rows().begin(); y != r.rows().end(); ++y) {
            for (int x = r.cols().begin(); x != r.cols().end(); ++x) {
                render_one_pixel(x, y);
            }
        }
        if (scene.displaymode == RT_DISPLAY_ENABLED) {
            tbb::spin_mutex::scoped_lock lock(MyMutex2);
            for (int y = r.rows().begin(); y != r.rows().end(); ++y) {
                GraphicsDrawRow(startx-1, y-1, totalx, (unsigned char *) &global_buffer[(y-starty)*totalx*3]);
            }
        }
    }
};

parallel_for(tbb::blocked_range2d<int>(starty, stopy + 1,
    grain_size, startx, stopx + 1, grain_size), parallel_task());

```

**スレッドをどう制御するかに注目するのではなく、行うべき処理に注目**

インテル® スレッディング・ビルディング・ブロックは、クロスプラットフォームで利用可能な共通 API によって Windows\*, Linux\* および Mac OS\* でのプラットフォーム間でのポータビリティを提示します。このコード比較は、2D レイ・トレーシング・プログラム (Tacheon) に正しくスレッド化するために必要とされる追加コードを示します。これにより、アプリケーションが現在と将来のマルチコア・ハードウェアを利用することを可能にします。





# 並列化のステップ 1-2-3

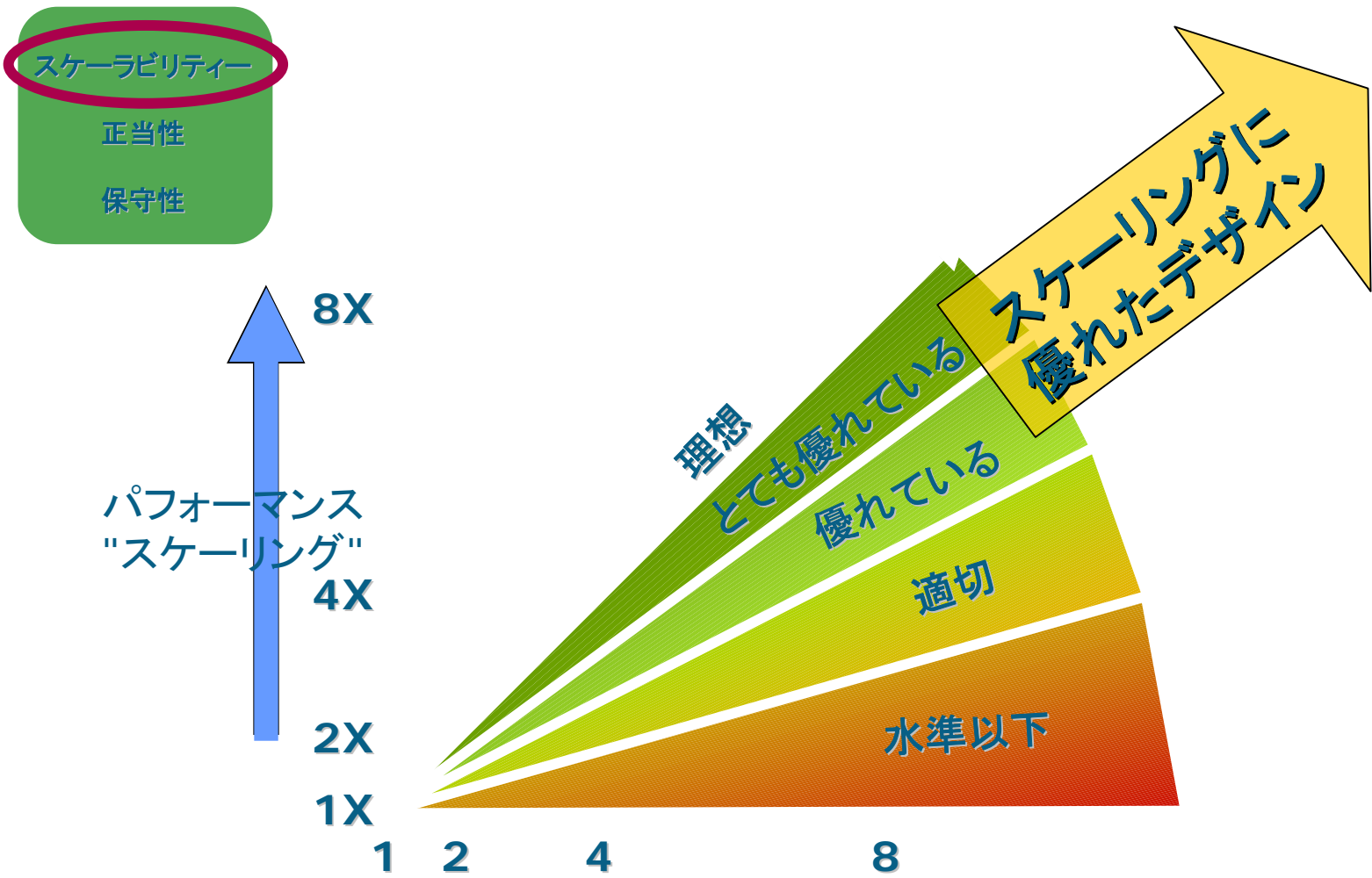
ライブラリーから始め、できるだけ多くのライブラリーを使用  
OpenMP\* を推奨  
ライブラリーと OpenMP をサポート

インテル® スレッディング・ビルディング・ブロック (推奨)  
ステップ 1 から 3 へ飛ばないようにする  
インテルによるエキサイティングな新製品  
業界の活性化を推進

最後のステップ: MPI の使用、手動によるスレッド化  
MPI および手動でのスレッド化をサポート  
(初期からスレッド化を採用しているプログラマー向けに手動での実装と、  
クラスター・プログラマー向けに MPI を使用した実装をサポート)



# スケーラビリティ：競争力に優れたソフトウェア



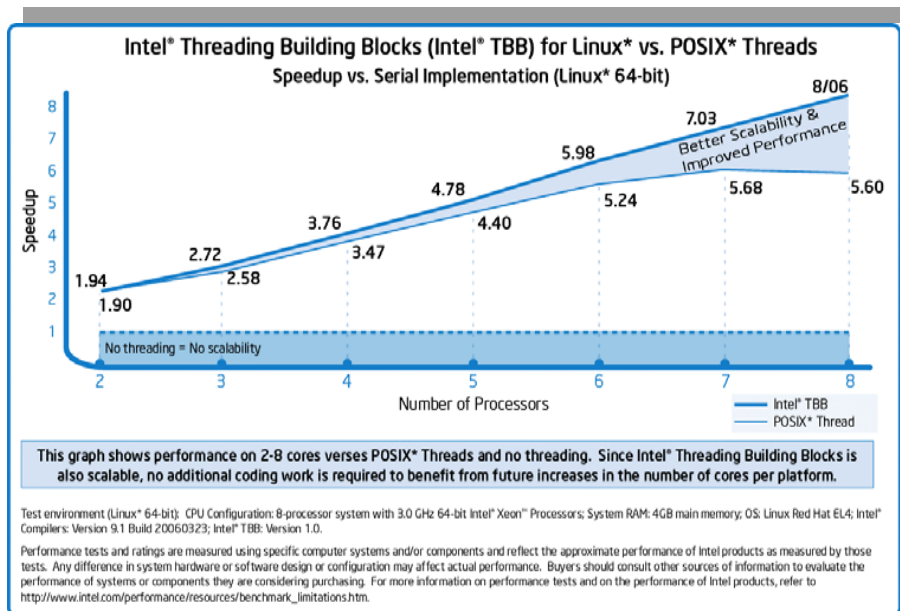
優れたスケーリングにはインテル® ソフトウェア開発ツール



# スケーラビリティの導入: ライブラリー、OpenMP、MPI

## インテル® スレッディング・ビルディング・ブロック

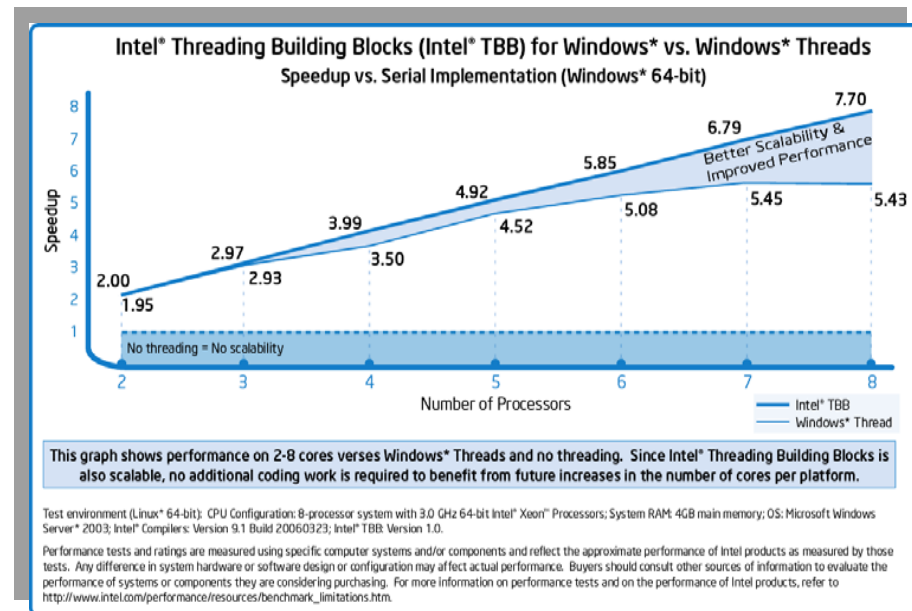
Linux\*



スケーラビリティ  
&  
ハイパフォーマンス



Windows\*



スレッドをどう制御するかに注目するのではなく、行うべき処理に注目できるように、インテル® スレッディング・ビルディング・ブロックにスレッドの向上をまかせ、優れたスケーラビリティとパフォーマンスを得ることができました。

