



Remember when
the sky was the limit?

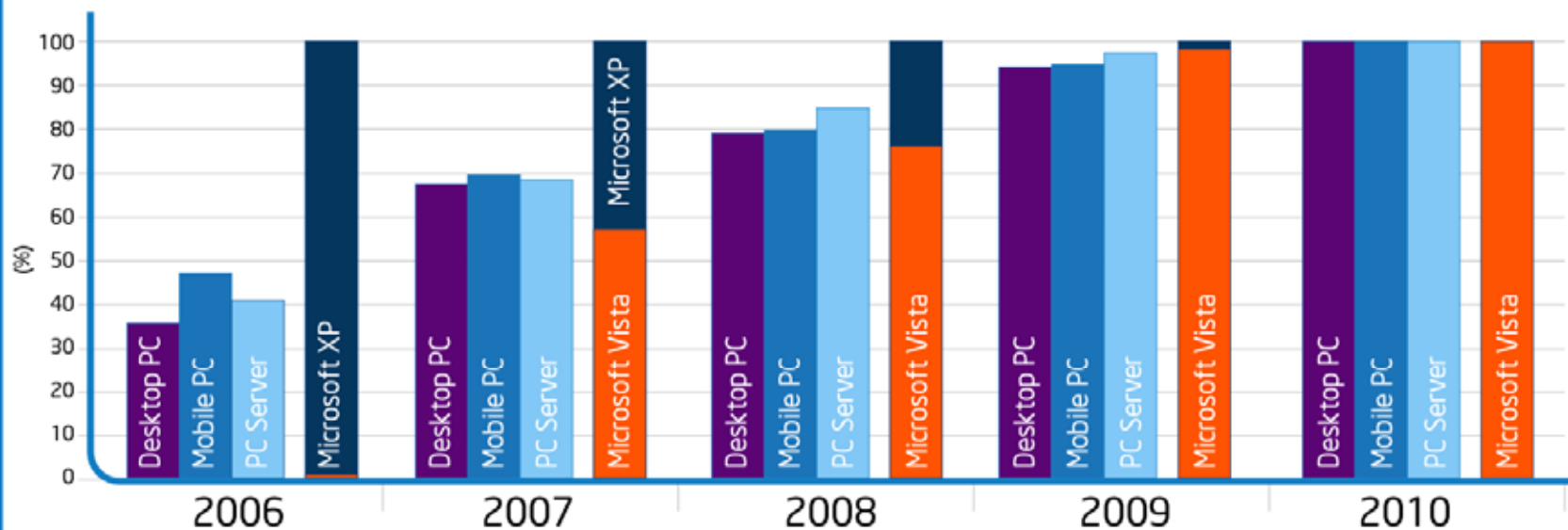
マルチコア・プロセッサの 能力を最大限に引き出す アプリケーション

インテル® ソフトウェア開発製品
製品の概要



世界的な動向と予測

Percent of Worldwide Multi-core Processor 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

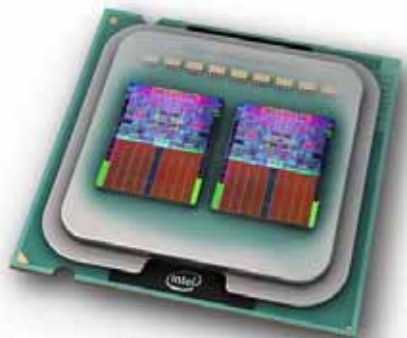
*Other brands and names are the property of their respective owners

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

インテル® Core™2 アーキテクチャー チューニングに最適



インテル® Core™2 Duo プロセッサ
2006/07/27 発表



インテル® Core™2 Quad プロセッサ
2006/11/14 発表

インテル® Core™2 プロセッサの新機能

- ストール・サイクル・アカウンティング
- より優れたイベントでの的確な分析
- precise イベントの追加

インテル® VTune™ パフォーマンス・アナライザーは、これらの新機能にアクセスし、より優れた解析を提供



「VTune™ アナライザーを使用したインテル® Core™2 プロセッサのサイクルの要因分析（サイクル・アカウンティング）は、1年以内にチューニング方法論のスタンダードになるだろう。」

David Levinthal 氏
シニア・テクニカル・コンサルティング・エンジニア

より豊かなPC体験に向けて



インテル® Core™2 Extreme プロセッサー QX6800

- パワー・ユーザーおよびゲーム・ユーザーに先進の性能を提供するクアッドコア・プロセッサー
- 2.93GHz , 1066MHz FSB , 8MB L2キャッシュ
- 2007年4月10日発表

4月11日発表:

クアッドコア、Windows Vista*に対応する新しいインテルのツール群

Think Parallel !! 並列化の準備はできていますか？



- インテル® Vtune™ パフォーマンス・アナライザー 9.0 for Windows, Linux
- インテル® スレッド・プロファイラー 3.1 for Windows, Linux
- インテル® スレディング・ビルディング・ブロック 1.1 for Windows, Linux & Mac OS
- インテル® スレッドチェッカー 3.1 for Windows, Linux

インテル® ソフトウェア開発製品で実現する並列化

インテル® コンパイラー

- インテル® プロセッサ上でアプリケーション性能向上を実現し、開發生産性を向上

インテル® VTune™ パフォーマンス・アナライザー

- パフォーマンス上のボトルネックをいち早く発見

インテル® パフォーマンス・ライブラリー

- 高度に最適化、スレッド化されたマルチメディア用および科学技術演算用のライブラリー

インテル® スレッド化ツール

- スレディングのエラーを発見し、スレッド化アプリケーションを最適化して性能を最大化

インテル® スレディング・ビルディング・ブロック








- マルチスレッド・アプリケーション開発でパフォーマンス向上とスケーラビリティを簡素化する C++ テンプレート・ベースのランタイム・ライブラリー

インテル® クラスターツール

- クラスタベースのアプリケーションの作成、分析、最適化、そして実装を支援



クロスプラットフォームをサポート

 Intel® Software Development Products Currently Available ●				    				
		Operating systems		Operating Systems				
		Windows*	Linux*	Windows	Linux	Mac OS* X		
		Development Environments		Development Environments				
		Visual Studio*	GCC*	Visual Studio	GCC	XCode*		
Compilers	C++	●	●	●	●	●		
	Fortran	●	●	●	●	●		
Performance Analyzers	VTune™ Performance Analyzer	●	●	●	●			
Performance Libraries	Integrated Performance Primitives	●	●	●	●	●		
	Math Kernel Library	●	●	●	●	●		
	Threading Building Blocks		●	●	●	●		
Threading Analysis Tools	Thread Checker			●	●			
	Thread Profiler			●				
Cluster Tools	MPI Library		●		●			
	Trace Analyzer and Collector		●		●			
	Math Kernel Library Cluster Edition	●	●	●	●	●		
	Cluster Toolkit		●		●			

サーバーから携帯/ワイヤレス機器まで、さまざまな
 インテル® プラットフォーム向けのアプリケーション開発をサポート

インテル® C++ コンパイラーおよび Fortran コンパイラー

ソフトウェアをトップスピードで実行

マルチコア・プロセッサのサポート

- 自動並列化、および OpenMP* をサポート

OS 固有のサポート

- Windows*
 - Microsoft* Visual Studio* との統合互換
 - Microsoft* Visual C++* とのソースおよびオブジェクト・コード互換
- Linux*
 - GCC (C++ Linux) とのコマンドライン互換
 - GCC 4.0 とのソースコードおよびバイナリー互換
 - Eclipse 3.1.1/CDT 3.0 との統合をサポート
- Mac OS* X
 - GCC とのコマンドライン互換
 - XCode 開発環境に統合

サポートするインテル® プロセッサ

- 32 ビット・プロセッサ、インテル® 64 対応、およびインテル® Itanium® 2 プロセッサ・ファミリー
- ストリーミング SIMD 拡張命令をサポート (SSE2 と SSE3)

AMD Opteron* や Athlon* などの AMD プロセッサをサポート

インテル® コードカバレッジとインテル® テスト優先化ツールを同梱



「インテル® C++ コンパイラー Linux* 版を導入して、当社の Computational Fluid Dynamics (CFD) ソフトウェアに対して標準ベンチマークを実施したところ、GCC コンパイラーを使用した場合と比べ、パフォーマンスが 9% から 37% に著しく向上しました。しかも、インテル® C++ コンパイラー Linux 版は、技術的な問題もなくスムーズに、当社の開発環境に導入できました。」

*Dipankar Choudhury 博士
CTO/Fluent Inc.*

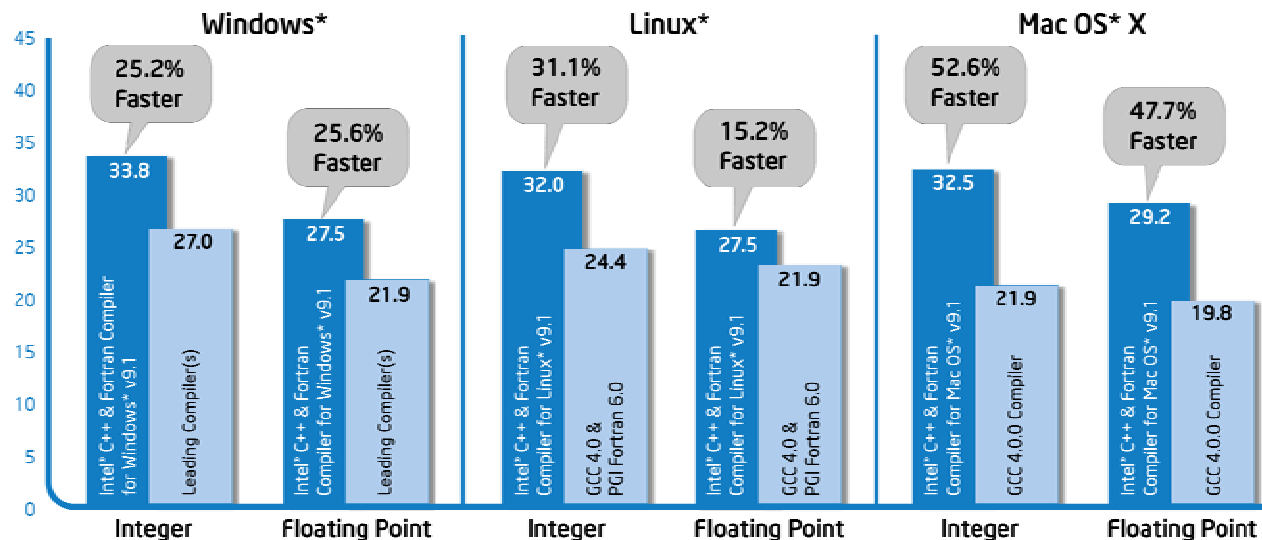
サポート	Windows	Linux	Mac	64 ビット	マルチコア	AMD*
インテル® C++ コンパイラー						
インテル® Fortran コンパイラー						



SPEC* CPU2000 V1.2、インテル® Core™ Duo プロセッサー Windows*、Linux*、Mac OS* X

Performance Advantage of Intel® Compilers

using Spec2000 Benchmark on Intel® Core™ Duo Processor (Higher is Better)



This graph shows how Intel compilers can provide impressive performance improvements over leading compilers on Windows*, Linux* and Mac OS*X operating systems as measured using the Spec2000 benchmark.

• Results from SPEC int2000 and SPEC fp2000 rate base measurements. For more information about the SPEC benchmark, visit www.spec.org/cpu2000/

• Test configurations:

Windows: Compilers: Intel® C++ Compiler 9.1 for Windows*, Intel® Visual Fortran Compiler 9.1, Standard Edition, for Windows, Microsoft® Visual C, C++ 7.1, Compaq Visual Fortran* 6.6C. Hardware: Intel® Core™ Duo Processor, 2.0 GHz., 1 GB, 2 MB L2. Operating System: Microsoft Windows Server 2003 Enterprise Edition* SP1 v.1260, Build 3790.

Linux: Compilers: Intel® C++ Compiler 9.1 for Linux*, Intel® Fortran Compiler 9.1 for Linux*, GCC 4.0 & PGI Fortran 6.0. Hardware: Intel® Core™ Duo Processor, 2.0 GHz., 1 GB, 2 MB L2. Operating System: Linux*, kernel 2.4.21-20.EL #1, glibc 2.3.2-95.30.

Mac OS X: Compilers: Intel® C++ Compiler 9.1 for Mac OS*, GCC 4.0.0. Hardware: Intel® Core™ Duo Processor, 2.0 GHz., 1 GB, 2 MB L2. Operating System: Mac OS X, kernel 8.4.1, glibc 0.

Performance tests and ratings are measured using specific computer systems and/or components and reflect the approximate performance of Intel products as measured by those tests. Any difference in system hardware or software design or configuration may affect actual performance. Buyers should consult other sources of information to evaluate the performance of systems or components they are considering purchasing. For more information on performance tests and on the performance of Intel products, refer to http://www.intel.com/performance/resources/benchmark_limitations.htm.

インテル® VTune™ パフォーマンス・アナライザー 9.0

発見が困難なパフォーマンスのボトルネックを識別

機能

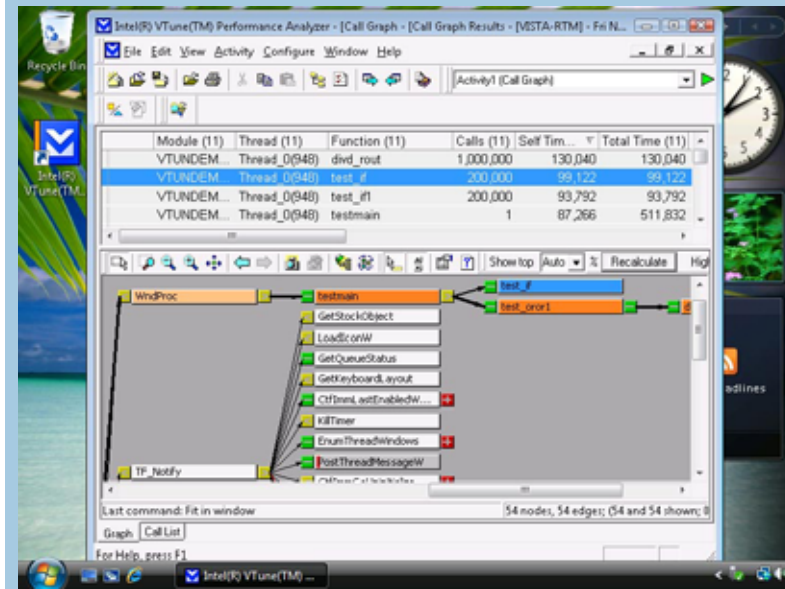
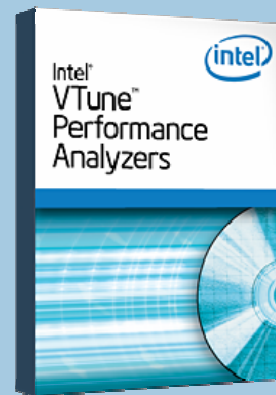
- プロセスまたはスレッド並列コードのチューニング
- オーバーヘッドの少ないサンプリング
- グラフィカルなコールグラフ
- ソースまたはアセンブリーで結果を表示

新機能

- 新しいチューニング方法論
 - Core™2 Duo プロセッサと Core™2 Quad プロセッサのストール・サイクル・アカウンティング
- Windows: Microsoft Vista* 対応
- Linux: インテル® コンパイラーによる分析と直感的な hotspot ナビゲーター

「インテル® VTune™ パフォーマンス・アナライザーを使えば、これまで何日もかかっていた作業を 1 日以内に完了することができます。」

Randy Camp 氏
ソフトウェア R&D 担当副社長
MUSICMATCH Inc.



Windows*	Linux*	Mac*	IA32	Intel64	IA64	マルチコア
✓	✓		✓	✓	✓	✓

インテル® マス・カーネル・ライブラリー 9.0

高度に最適化されスレッドセーフな関数群

マルチコア対応

スレッドセーフ

マルチプロセッサ・システムで優れたスケーリングを発揮

実行時に自動的にプロセッサを識別

C および Fortran からの呼び出しをサポート

1つのパッケージですべてのインテル® プロセッサに対応

ロイヤリティ無料の再配布権

- ✓ BLAS
- ✓ LAPACK
- ✓ ScaLAPACK
- ✓ スパースソルバー
- ✓ 高速フーリエ変換
- ✓ ベクトル演算



「インテル® マス・カーネル・ライブラリーの DGEMM ライブラリーを導入したところ、当社の標準ベンチマーク結果が 43% ~ 71% も高速化しました。これは実に驚くべき結果です。」

Matt Dunbar 氏
ソフトウェア・デベロッパー
ABAQUS, Inc

サポート	Windows*	Linux*	Mac OS*	64 ビット	マルチコア	AMD*
インテル® MKL						



インテル® インテグレートッド・パフォーマンス・プリミティブ

マルチコア機能向けに高度に最適化された関数



アプリケーションのソースコード

インテル® IPP のコードサンプル

- ビデオ/オーディオ/スピーチ・コーデックのサンプル
- イメージ処理と JPEG
- 信号処理
- データ圧縮
- .NET および Java* の統合

迅速なアプリケーション
開発

API 呼び出し

インテル® IPP ライブラリー C/C++ API

- ビデオ・コーデック
- オーディオ・コーデック
- 音声コーデック
- 音声認識
- データ圧縮
- 暗号化
- マトリクス演算
- 信号処理
- イメージ処理
- JPEG コーディング
- コンピューター・ビジョン
- イメージカラー変換
- 文字列処理
- ベクター演算

クロスプラットフォーム
互換とコードの再利用

スタティック・リンク/ダイナミック・リンク

インテル® IPP のプロセッサに最適化されたバイナリー

- インテル® Core™ Duo および Core™ Solo プロセッサ
- インテル® Pentium® D デュアルコア・プロセッサ
- インテル® Pentium® M プロセッサ
- インテル® Pentium® 4 プロセッサ
- インテル® Xeon® プロセッサ
- インテル® Itanium® 2 プロセッサ
- Intel XScale® テクノロジーベース・プロセッサ

卓越したパフォーマンス

「良質で高解像度のビデオ映像を個人のデスクで視聴したり、または移動中に鑑賞できる機能が求められています。このような要望に応えるアプリケーションを提供しています。このアプリケーションの開発には、インテル® IPP とインテル® C++ コンパイラーがその最適化において重要な役割を果たしています。」

Bruce Rady 氏
社長
RadTIME, Inc.

サポート	Windows*	Linux*	Mac*	64 ビット	マルチコア	AMD*
インテル® IPP						



インテル® スレッドチェッカー 3.1

スレッド化のエラーを正確にピンポイント

機能

- 発見の困難な競合状態やデッドロックを検出
- ソースコード行のエラーの正確な位置を指摘
- 回帰テスト実行用にバッチスクリプトを統合
- Windows と Linux のコマンドライン・インターフェイス
- 再コンパイルせずに標準的なデバッグビルドで動作

新機能

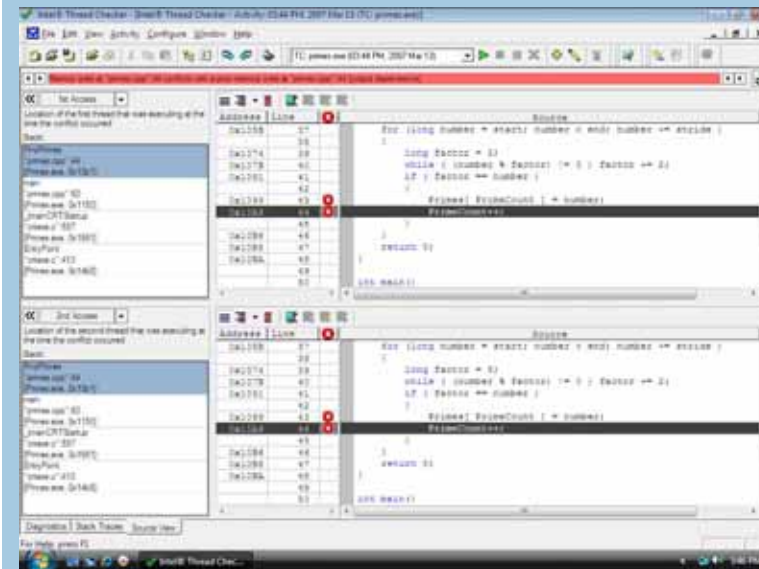
- パフォーマンスの最適化による迅速な分析
- Microsoft* Vista* 対応

Windows*	Linux*	Mac*	IA32	Intel64	IA64	マルチコア
✓	✓		✓	✓		✓

「スレッドチェッカーがなければ、これほど早く、効率的にネットワークをセットアップして実行させることはできなかったでしょう。スレッドチェッカーは本当に素晴らしいツールで、この製品なしにはマルチスレッド・コードの開発は考えられません。」



Doug Service 氏、テクノロジー開発担当ディレクター
Chris Stark 氏、ソフトウェア・エンジニア
Ritual Entertainment



インテル® スレッド・プロファイラー 3.1

スレッド化の非効率な場所をピンポイント

機能

- 並列レベルでアプリケーションを表示し、コアが十分に活用されているかを確認
- スレッド関連のオーバーヘッドが与えているパフォーマンスの影響を特定
- アクティブまたはインアクティブなスレッドを識別
- VTune™ アナライザー Windows* 版に同梱
- スレッディング・ビルディング・ブロック API 対応

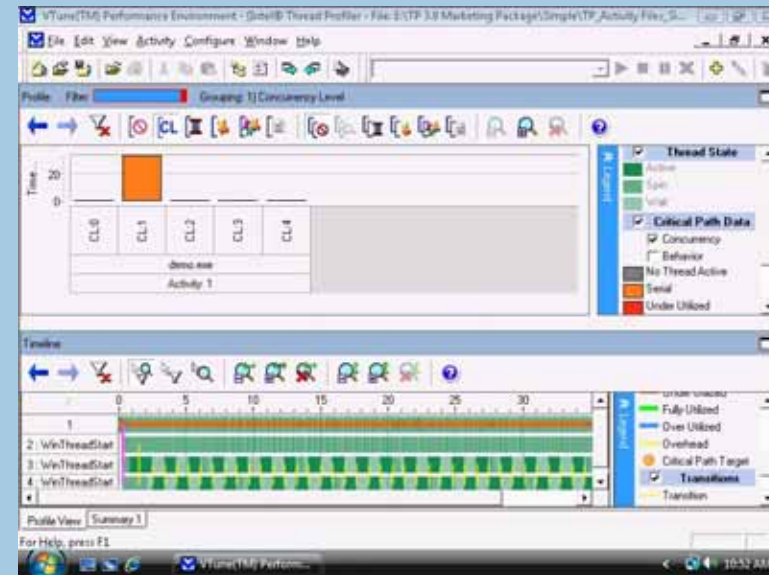
新機能

- 使用方法は簡単 - カスタム設定を呼び出すだけ
- すぐに使用可能 - ユーザーが選択できるスタック・ウォーキング
- Microsoft* Vista* 対応

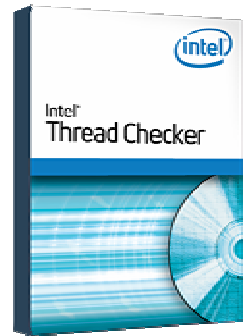
Windows*	Linux*	Mac*	IA32	Intel64	IA64	マルチコア
√	√		√	√		√

「インテル® スレッド・プロファイラーは、スレッド化コードに存在するボトルネックの分析に非常に役立ちました。インテル® スレッド・プロファイラーでは、問題のある部分が素早くピンポイントで検出され、速度低下の理由が表示されるため、コードを再構築してスレッド・パフォーマンスを向上させることができました。」

Martin Watt 氏
ソフトウェア・アーキテクト
Alias



インテル® スレッドチェッカー Windows* 版 スレッドの問題をピンポイントで特定

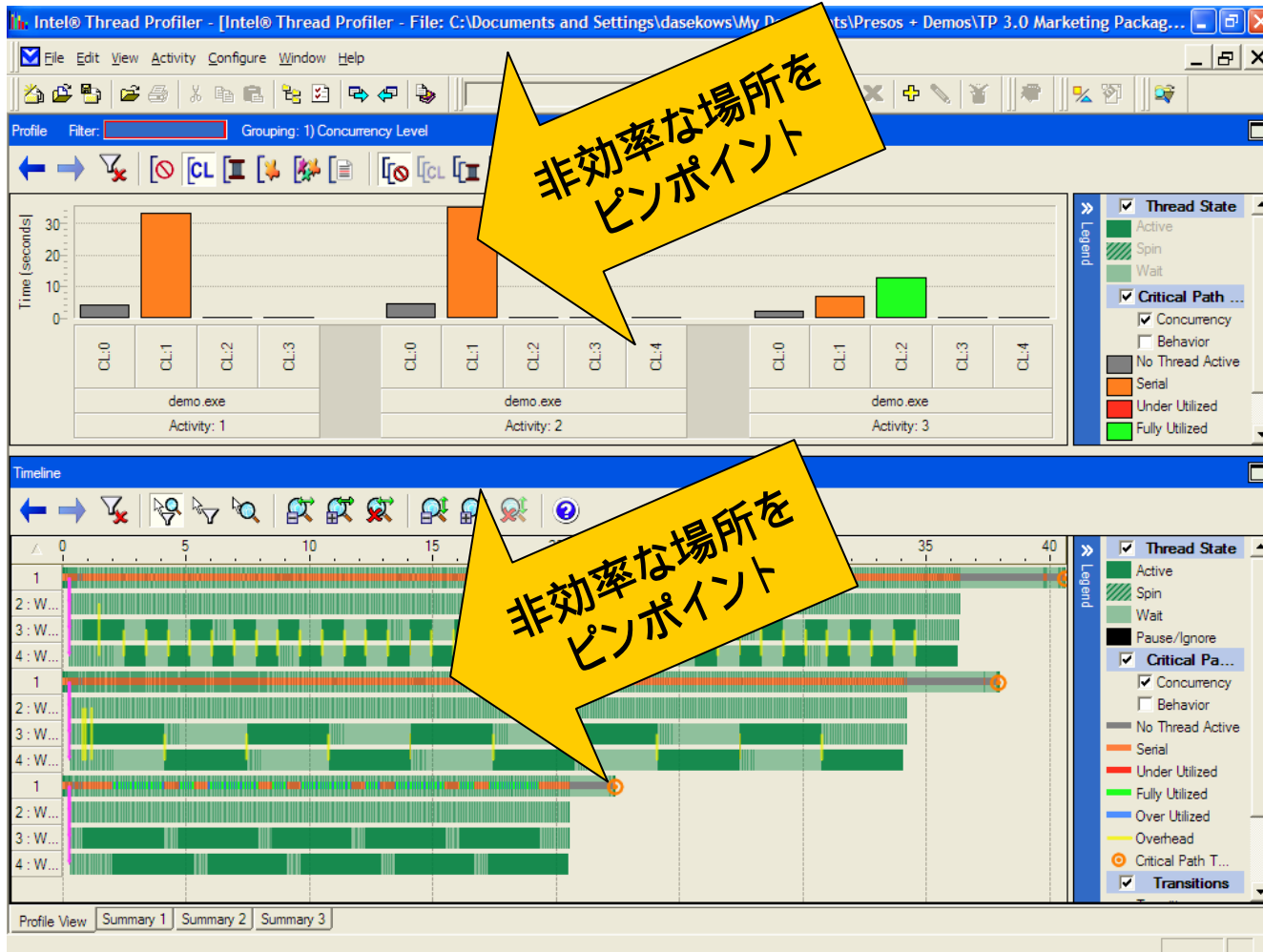


The screenshot shows the Intel Thread Checker application window. The main window title is "Intel® Thread Checker - [Thread Checker - File: C:\Documents and Settings\dasekows\My Documents\Presos + Demos\TC 3.0 Marketing Package\Sim...". The menu bar includes File, Edit, View, Activity, Configure, Window, and Help. The toolbar contains various icons for file operations and execution. The main area displays a table of threads with columns: Relat..., ID, Short Description, Se..., Description, Count, and Filtered. A red row indicates a deadlock: "A Thread at 'dining-philosophers.c':100 is deadlocked trying to acquire a resource owned by a thread at 'dining-philosophers.c':97". Below this, the "1st Access" and "2nd Access" sections show the source code for the threads involved. The "1st Access" section shows the thread at line 97: `h[i] = CreateThread (0, 0, diner, ...)`. The "2nd Access" section shows the thread at line 100: `rc = WaitForMultipleObjects (N_DINNERS, h, TRUE, INFINITE);`. A yellow callout bubble with Japanese text is overlaid on the screenshot.

ソース・コード・レベルで問題を明確化



インテル® スレッド・プロファイラー 非効率なスレディング問題をピンポイント



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® スレディング・ビルディング・ブロック

Windows スレッド

スレッドの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_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* X 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。



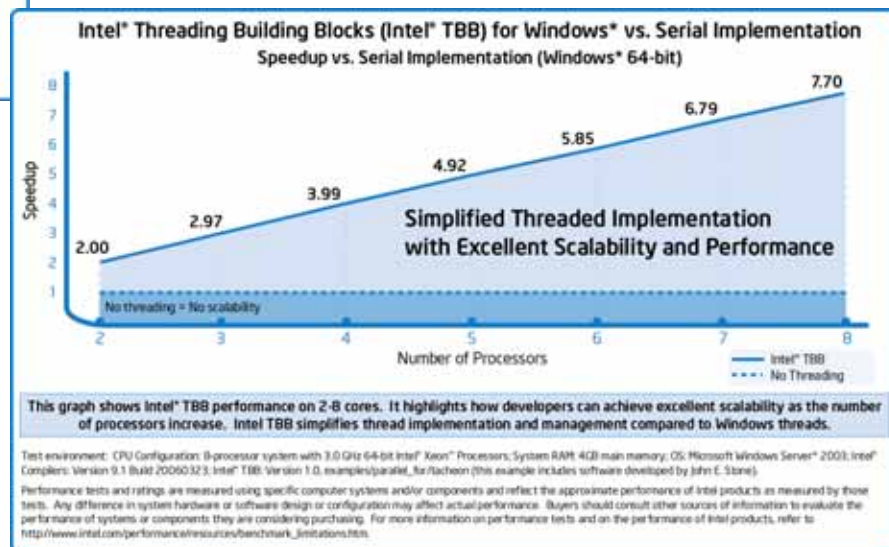
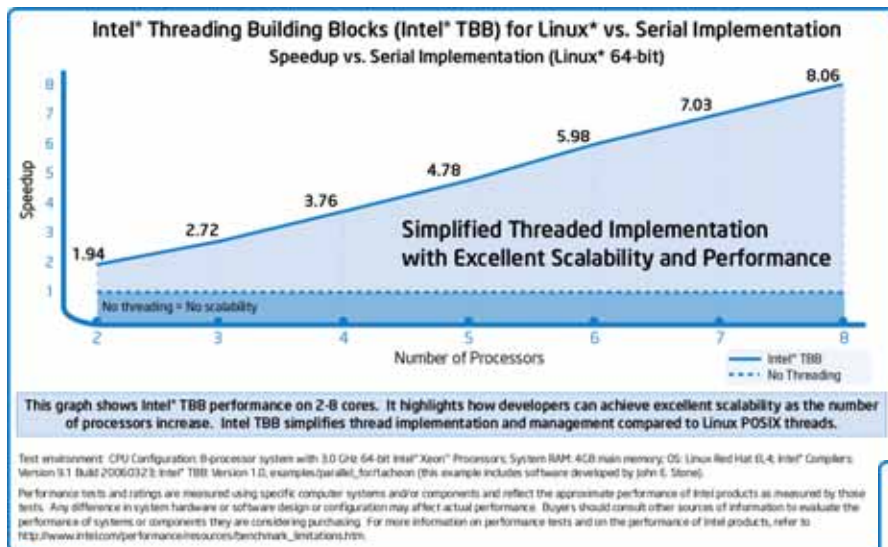
17

2007/4/26

ソフトウェア & ソリューションズ・グループ



ネイティブスレッドを使用した場合とのスケーリング比 ベンチマーク: 2次元レイ・トレーシング・アプリケーション



インテル® クラスターツール

クラスター・アプリケーションの作成、デバッグ、最適化

クラスター・アプリケーションの開発とパフォーマンスの向上を支援

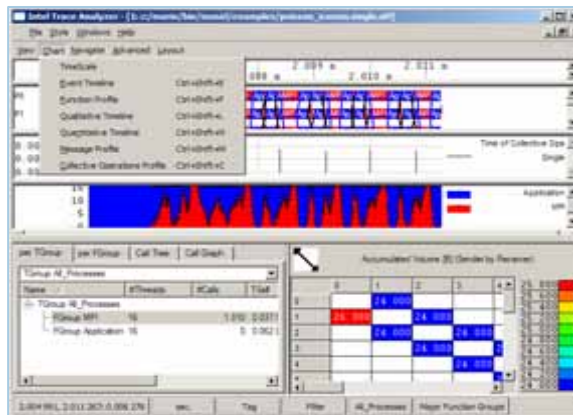
- 並列アプリケーションの作成、分析、最適化、そして実装を支援
- ネットワークの種類に依存しない MPI ライブラリー
- マルチコア・クラスター対応

インテル® クラスターツールキット、完全な MPI ツール環境

- インテル® MPI ライブラリー
- インテル® トレース・アナライザー/コレクター
- インテル® MKL クラスターツールキット
- インテル® MPI ベンチマーク

インテル® コンパイラーのアドオンされた クラスターツール OpenMP*

- メモリー分散型の OpenMP* であり、クラスター OpenMP* と呼ばれる。
64 ビット インテル® プロセッサ版が入手可能 (Itanium® プロセッサと
インテル® 64 対応プロセッサ)



「メッセージの統計表示機能は、通信を行っているプロセッサがグリッド上に表示されて全体を概観でき、特に役立つ機能です。」

Dominic Holland & SDSC

サポート	Windows*	Linux*	Mac*	64 ビット	マルチコア	AMD*
インテル® MPI ライブラリー						
インテル® MKL クラスターツールキット						
インテル® トレース・アナライザー/コレクター						
インテル® クラスターツールキット						
クラスター OpenMP* アドオン						



インテル® MPI ライブラリー 3.0

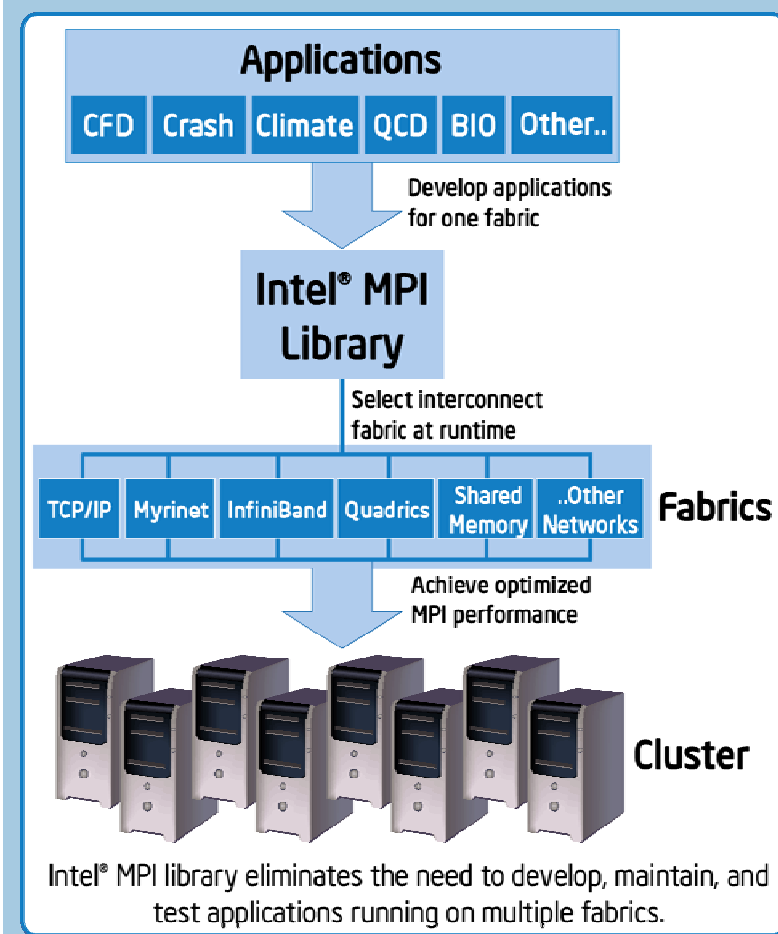
複数のネットワーク・ファブリックで動作するアプリケーションを実現するユニバーサルな MPI ソリューション

機能

- 簡単なインストールと設定
- 開発リソースを節約し、アプリケーションの品質を向上
- ジョブ・スケジューラーのサポート: PBS Pro*、Torque*、LSF* など
- デバッガーのサポート: IDB、DDT*、gdb、TotalView*
- 幅広く使用されている ANL MPICH2 がベース

新機能

- ファブリック自動選択
- 強化されたプロセスピンニング
- パフォーマンスの最適化とチューニング・オプション
- スレッドのフルサポート (MPI_THREAD_MULTIPLE)



「インテルの MPI とクラスターツールによって最良のクラスタ開発環境が得られました。」

古石 貴裕 博士

戒崎計算宇宙物理研究室

独立行政法人 理化学研究所

インテル® トレース・アナライザー/コレクター 7.0

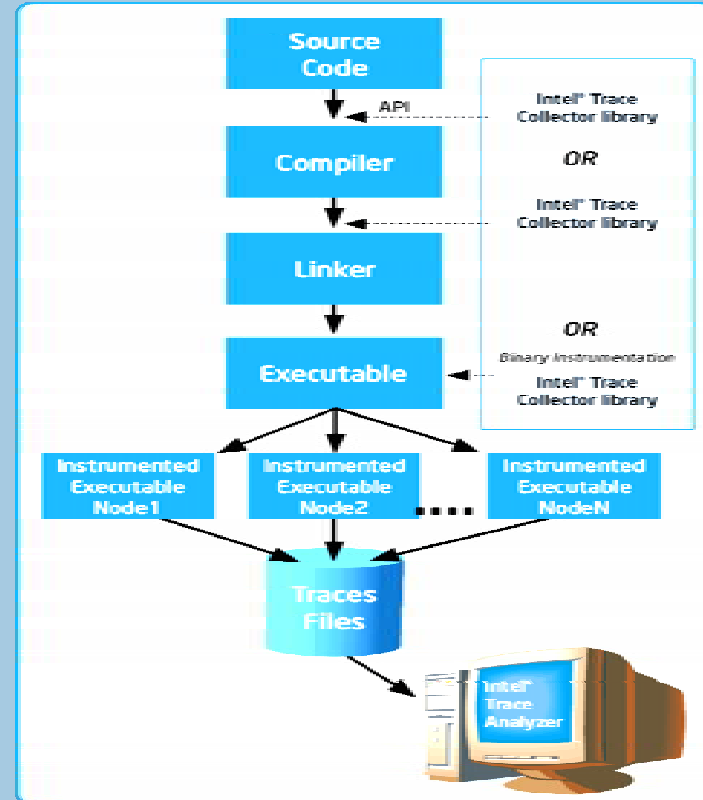
MPI アプリケーションの最高水準の解析ツール

機能

- 生産性とクラスター・アプリケーションの性能の向上
- きわめて少ない影響
- 時間とプロセッサにおける優れたスケーラビリティ
- Linux* および Windows* 上の GUI

新機能

- 複数のトレースファイルの比較
- パフォーマンス・カウンターのタイムライン表示
- 新しいマクロレベルの表示と関数のフィルタリング
- GUI の改善と高速化
- MPI 検証 - ライブラリーの正当性の検証



インテル® トレース・アナライザー/コレクターは、FEKO 並列通信パターン、さらにメッセージ・パッシングの最適化に非常に役立ちました。その結果、ISV 電磁気クラスター・アプリケーションで優れたパフォーマンスを発揮させることができました。」

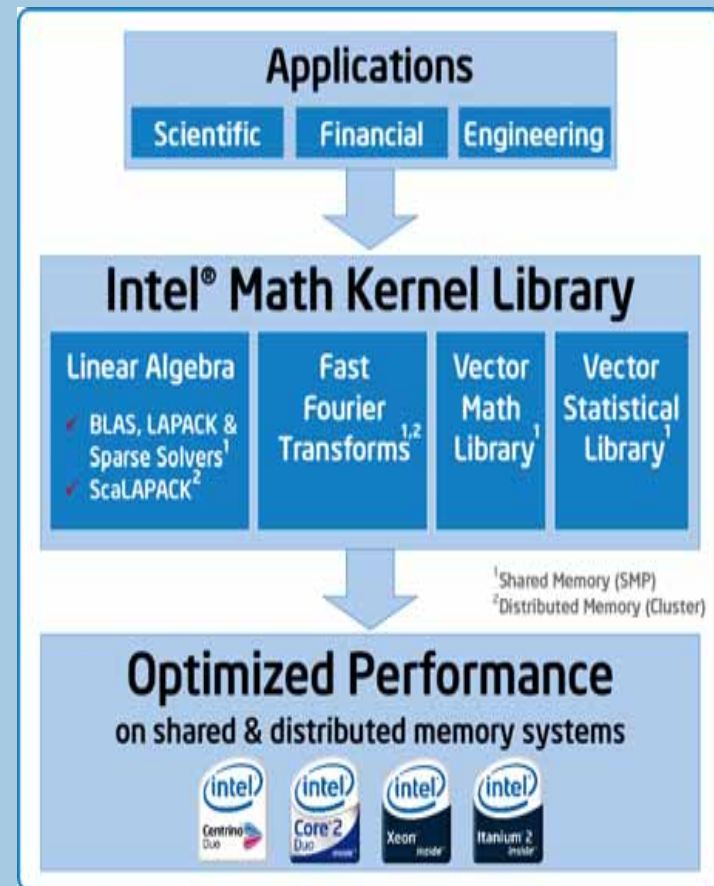
Ing. Ulrich Jakobus 博士
テクニカル・ディレクター

インテル® マス・カーネル・ライブラリー クラスター・エディション 9.0

パフォーマンスを最大限に引き出す高度に最適化された演算ライブラリー

新機能

- 新しいマルチコア・プロセッサ、インテル® Xeon® プロセッサ 5100 番台および 5300 番台向けに最適化
- 新しい VML 関数
 - floor、ceil、round、trunc、hypot など。
- 新しい FMGRES 反復法スパースソルバー
- Fortran と C の FFTW インターフェイス
- 新しい部分微分方程式ソルバー
 - Helmholtz 方程式、Poisson 方程式、Laplace 方程式
- 新しいユーザズ・ガイドと Linux の man ページ



「インテル® マス・カーネル・ライブラリーで特筆すべきは、乱数生成におけるブロック分割オプションです。これは並列アプリケーションで非常に役立ちます。」

Mike Giles 氏
オックスフォード大学教授

インテル® プレミアサポート

インテルの専門家が直接提供するテクニカルサポート



Intel® Premier
Support

インテル® ソフトウェア開発製品には、
1年間の無制限のプレミアサポートが付属

インテル® プレミアサポート:

- インテル® ソフトウェア開発製品の全製品のサポート
- インテル® プレミアサポート Web サイトのオンラインアクセス
- 問題の送信と状況の確認
- 製品のアップデートと関連ダウンロード
- FAQ、ユーザーフォーラム、その他の情報

「サポートの登録は簡単でした。
必要なときにインテルのサポート
が受けられるという安心感は貴重
です。」

*Rob Hoffmann 氏
マーケティング・ディレクター
NewTek, Inc*



マルチスレッド・アプリケーションの開発に包括的で業界をリードするソリューション

システム上で実行されているアプリケーションの状態を視覚化

解析



高度に最適化されたコンパイラでスケーラブルなソリューションを実現

導入



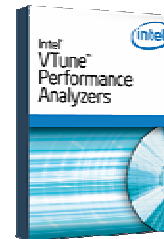
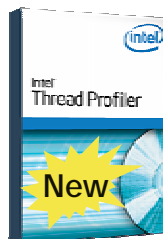
マルチスレッド特有の問題点を検出

デバッグ



パフォーマンスとスケーラビリティに基づいてチューニング

チューニング



MPIの正当性の検証ツール

まとめと次のステップ

インテル® ソフトウェア開発製品 アプリケーションの並列化に必須な製品

- マルチスレッド化および MPI クラスタを含む並列プログラムの分析、導入、デバッグ、チューニングをサポート
- 既存のビルドプロセスをサポート
- ソースおよびバイナリー互換を提供
- クロスプラットフォーム（プロセッサ、OS）をサポート

次のステップ:

是非製品をご評価ください。

www.intel.co.jp/jp/software/products/





予備



インテル® コード・カバレッジ・ツール

generated by Intel® Compilers code-coverage tool

Coverage Summary of Sample_Project

Files				Functions				Blocks			
total	cvrd	uncvrd	cvrg%	total	cvrd	uncvrd	cvrg%	total	cvrd	uncvrd	cvrg%
3	2	1	66.67	19	5	14	26.32	143	34	109	23.78

Covered Files in Sample_Project

Name	Functions			Blocks		
	total	cvrd	cvrg%	total	cvrd	cvrg%
SAMPLE.C	7	1	14.29	50	2	4.00
SAMPLE.C	5	4	80.00	43	32	74.42

Uncovered Files in Sample_Project

Name	Functions		Blocks
	total	total	total
SAMPLE.C	7	60	60

generated by Intel® Compilers code-coverage tool

Web-Page Owner: Intel

SAMPLE.C をクリックすると、テストされたコードがハイライトされて表示されます。

- この例では、ピンクでハイライトされたコードは一度も実行されず、
- 黄色でハイライトされたコードは実行されますが、開発者によってセットアップされたテストではテストされず、
- ページは一部のみテストされています。

covered functions

coverage	function
bb.b7 (4/6)	f2
83.33 (5/6)	f1
100.00 (8/8)	g1
100.00 (15/15)	main

```

6) extern void sample2_main ()
7)
8)
9) void f1 (int n)
10) {
11)     if ((n == 1) || (n == 0)) {
12)         printf ("1 or 0\n");
13)     }
14) }
15)
16) void f2 (int n)
17) {
18)     if ((n == 1) || (n == 0)) {
19)         printf ("1 or 0\n");
20)     }
21) }
22)
23) void g1 (int n)
24) {
25)     int j, k;
26)
27)     for (j = 0; j < n; j++) {
28)         0 1;
29)     }
30) }
31)
32) void g2 (int n)
33) {
34)     int j, k;
35)
36)     for (j = 0; j < n; j++) {
37)         0 4;
38)     }
39) }
40)

```

プロジェクトのコード・カバレッジ・サマリーの例です。このテストでは、3つのうち2つのモジュール、19のうち5つの関数、143のうち34のブロックがテストされたことを示しています。ファイルSAMPLE.Cでは、5つのうち4つの関数がテストされています。

本資料に掲載されている情報は、インテル製品の概要説明を目的としたものです。製品に付属の売買契約書『Intel's Terms and conditions of Sales』に規定されている場合を除き、インテルはいかなる責を負うものではなく、またインテル製品の販売や使用に関する明示または黙示の保証 (特定目的への適合性、商品性に関する保証、第三者の特許権、著作権、その他、知的所有権を侵害していないことへの保証を含む) に関しても一切責任を負わないものとします。

インテル製品は、予告なく仕様が変更されることがあります。

* 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。

© 2007 Intel Corporation.

