



インテル® スレッディング・ビルディング・ブロック

インテル株式会社
ソフトウェア & ソリューションズ統括部
ソフトウェア製品部



内容

- はじめに
- インテル® スレッディング・ビルディング・ブロック概要
- インテル® TBB によるタスク・ベースの並列プログラミング
- スレッド化の手法
 - インテル® TBB、OpenMP*、明示的なスレッディング
- まとめ



はじめに

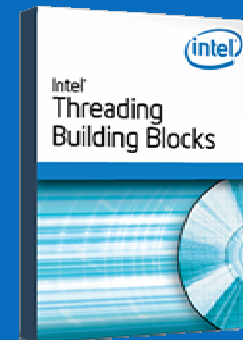
- パフォーマンスと正当性の問題からスレッド・プログラミングは難しい
- OpenMP* と OS API を使用したスレッド・プログラミングは主流であるが、共に利点と欠点がある
- インテル® スレディング・ビルディング・ブロックはまったく新しい並列プログラミング・モデル:チューニングされた並列アルゴリズムとデータ・コンテナをパッケージ化した C++ ライブラリー
- インテル® TBB は特殊なコンパイラーのサポートを必要とせず、さまざまな既存の開発環境で容易に利用可能
- インテル® TBB はスケーラビリティとパフォーマンスに優れたタスクベースの並列プログラミングの方法論を提唱
- インテル® TBB はスレッド化のパフォーマンスとマルチコア・プラットフォームの価値を高めることを目的とする

インテル® TBB: 現在のデュアルコア・プロセッサ向けに
スケーラブルなコードを開発することで、将来コアの増加にも対応



インテル® スレッディング・ビルディング・ブロック

スケーラブルで高速なスレッド



概要

- C++ のテンプレート・ベースのランタイム・ライブラリーを使用して容易に高性能スレッド・アプリケーションを記述

使用方法

- 実装: マルチコア・プラットフォームの能力を引き出すマルチスレッド・コードを簡単に実装
- パフォーマンス: パフォーマンスとスケーラビリティに優れた共通アルゴリズムを使用
- 品質: 共通の慣用語とコンテナによるパッケージされたライブラリーを採用しバグの混入軽減
- 設計: タスクとスケーラブルな構造により高度な機能の実装にフォーカス

サポート環境

- インテル、Microsoft* および GNU* コンパイラー
- API - OpenMP*、Windows* スレッド、POSIX* スレッド
- ツールのサポート - インテル® スレッド・チェッカー、インテル® スレッド・プロファイラー

プラットフォーム

| | 32 bit (インテル® Core™ 2 Duo, Xeon®, Pentium® プロセッサー...) | Intel 64 (インテル® Core™ 2 Duo, Xeon®, Pentium® プロセッサー ...) | IA-64 (インテル® Itanium® 2 プロセッサー) |
|----------|---|--|------------------------------------|
| Linux* | ✓ | ✓ | ✓ |
| Mac OS* | ✓ | | |
| Windows* | ✓ | ✓ | |



インテル® スレッディング・ビルディング・ブロック概要

C++ のための並列プログラミング・モデル

一般的な並列アルゴリズム

parallel_for
parallel_while
parallel_reduce
pipeline
parallel_sort
parallel_scan

同時実行データ・コンテナ

concurrent_hash_map
concurrent_queue
concurrent_vector

タスク・スケジューラー

低レベル同期プリミティブ

atomic
spin_mutex
queuing_mutex
spin_rw_mutex
mutex

メモリー・アロケーション

cache_aligned_allocator
scalable_allocator

タイミング

tick_count

インテル® TBB はスケーラブルな並列プログラミング
のためのクロス・プラットフォーム・フレームワーク

インテル® スレディング・ビルディング・ブロックによるタスク・ベースの並列プログラミング

- **なぜ HPC 分野では OS API によるスレッドが利用されないのか？**
 - オーバー・サブスクリプションとアンダー・サブスクリプションの回避が困難
 - OS スケジューラーはスレッドのサービスにオーバーヘッドを要する：
スレッドと同期プリミティブはカーネル・オブジェクト
 - OS スケジューラーは公正でプリエンティブであり、効果的なメモリーやキャッシュの利用効率は期待できない
- **論理タスクとは何か？**
 - ユーザーレベルの軽量なタスク制御；
インテル® TBB は論理プロセッサへタスクを割り当てる
 - タスクはプリエンティブされない；インテル® TBB は非公正なスケジューラーであり、キャッシュ中のデータを最も最近利用したタスクを割り当てる
 - インテル® TBB スケジューラーのタスクスチール技術は、オーバー/アンダー・サブスクリプションからプログラムを保護する
- **タスク・ベースのアプローチが適応できない場合**
 - タスクが多くの I/O や同期をブロックしている場合、インテル® TBB のタスク・スケジューラーは効率的に動作しない



インテル® スレディング・ビルディング・ブロックの タスク・スケジューラー

- タスク・スケジューラーは高度な並列パターンを持つエンジンであり、スケラビリティに優れた検証済みでチューニングされたパッケージから成る
 - *parallel_for*: ループ間で依存性が無いループを負荷分散し並列処理
 - *parallel_reduce*: リダクションを伴う独立したループを負荷分散し並列処理 (例: 配列要素の合計を求める)
 - *parallel_while*: 不明もしくは動的な領域変更を伴う独立したループを負荷分散し並列処理 (例: リンクされたリストの要素に関数を適用)
 - *parallel_scan*: 並列プリフィックスを計算するテンプレート関数
 - *pipeline*: データの流れのパイプライン・パターン
 - *parallel_sort*: 並列ソート処理を行う



例：ParallelFor を使用した単純なループの並列化

条件：独立したループと明確で固定された範囲

```
const int N = 100000;  
  
void change_array(float array, int M) {  
    for (int i = 0; i < M; i++){  
        array[i] *= 2;  
    }  
}  
  
int main (){  
    float A[N];  
    initialize_array(A);  
    change_array(A, N);  
    return 0;  
}
```

ParallelFor を使用した単純なループの並列化

ステップ 1: TaskScheduler の初期化

```
#include <tbb/TaskSchedulerInit.h>
using namespace ThreadingBuildingBlocks;

const int N = 100000;

void change_array(float array, int M) {
    for (int i = 0; i < M; i++){
        array[i] *= 2;
    }
}

int main (){
    float A[N];
    TaskSchedulerInit init;
    initialize_array(A);
    change_array(A, N);
    return 0;
}
```

アクセスする
ThreadingBuildingBlocks
ネームスペースを使用する

各スレッドはアルゴリズムを使用する前に、TaskSchedulerInit を作成する

ParallelFor を使用した単純なループの並列化

ステップ 2: ParallelFor テンプレートを使用する

```
#include <tbb/TaskSchedulerInit.h>
#include <tbb/ParallelFor.h>
#include <tbb/BlockedRange.h>
using namespace ThreadingBuildingBlock;

const int N = 100000;
const int IdealGrainSize = 10000;

void change_array(float *array, int M) {
    ParallelFor (BlockedRange<int>(0, M, IdealGrainSize),
                ChangeArrayBody(array));
}

int main (){
    float A[N];
    TaskSchedulerInit init;
    initialize_array(A);
    change_array(A, N);
    return 0;
}
```

並列化のアルゴリズム

Range オブジェクト。同時実行の必要に応じライブラリーのスケジューラーによって"分割"される

Range に適用するループの本体を記述するユーザー定義の関数オブジェクト

ParallelFor を使用した単純なループの並列化

ステップ 3: ChangeArrayBody クラスを定義

```
...  
  
class ChangeArrayBody {  
    float *array;  
public:  
    ChangeArrayBody (float *a): array(a) {}  
    void operator() ( const BlockedRange<int>& r ) const {  
        for (int i=r.begin(); i!=r.end(); i++ ){  
            array[i] *= 2;  
        }  
    }  
};  
  
void change_array(float *array, int M) {  
    ParallelFor (BlockedRange<counter>(0, M, IdealGrainSize),  
                ChangeArrayBody(array));  
}  
  
... タスクスケジューラが range を分割し必要に応じて本体を複製する
```

operator() がループの本体を range r へ割り当てる

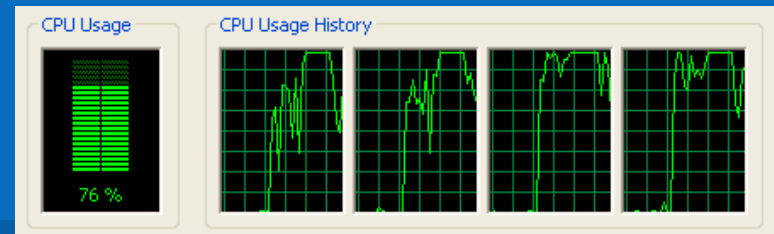
r.begin() から r.end() の範囲を処理

インテル® スレッディング・ビルディング・ブロックの タスク・スケジューラー

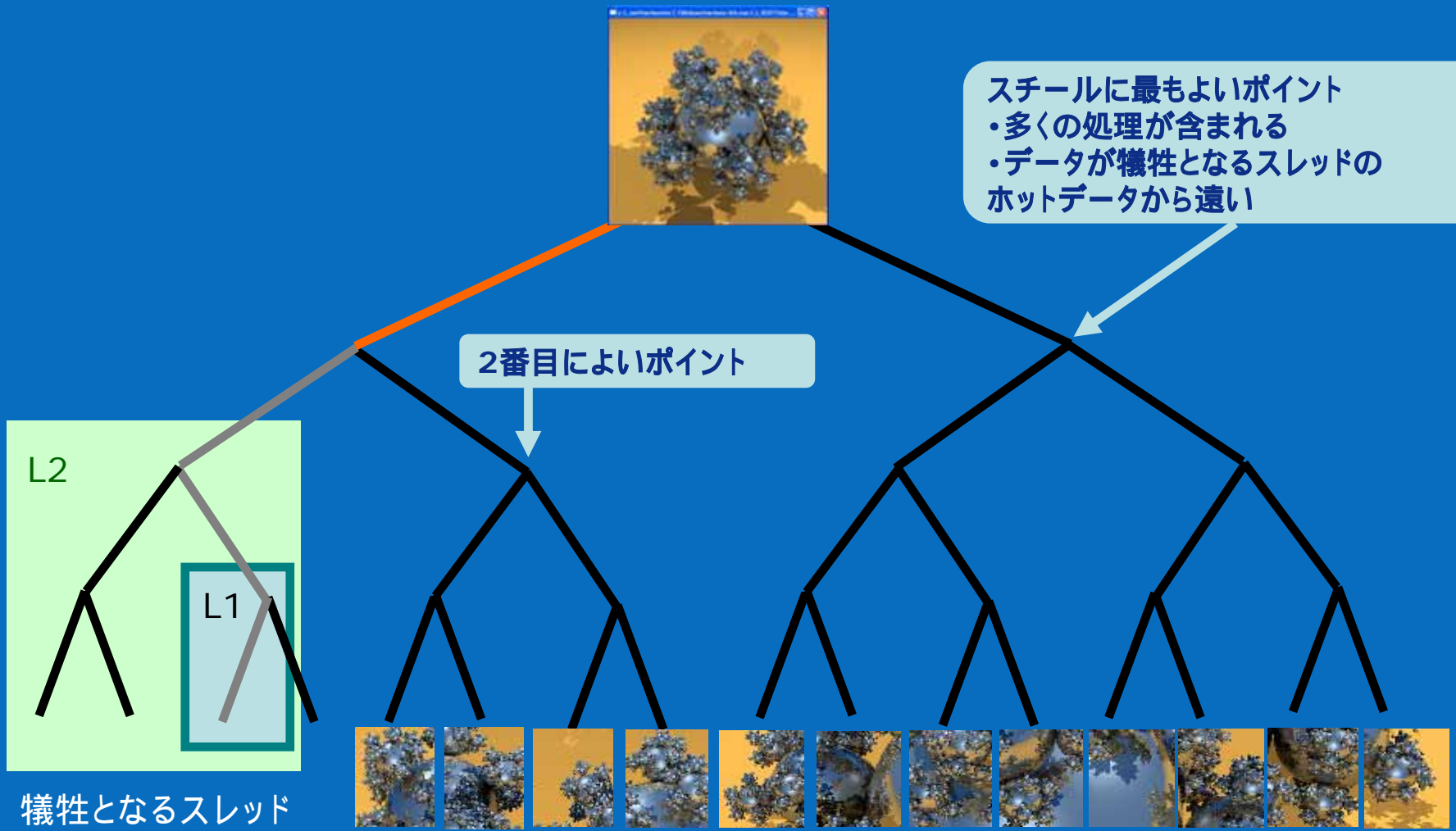
- Tacheon はレイ・トレーシングを行い、写真精度のイメージを生成する
- インテル® TBB は並列化に `parallel_for` の 2D 分解を使用



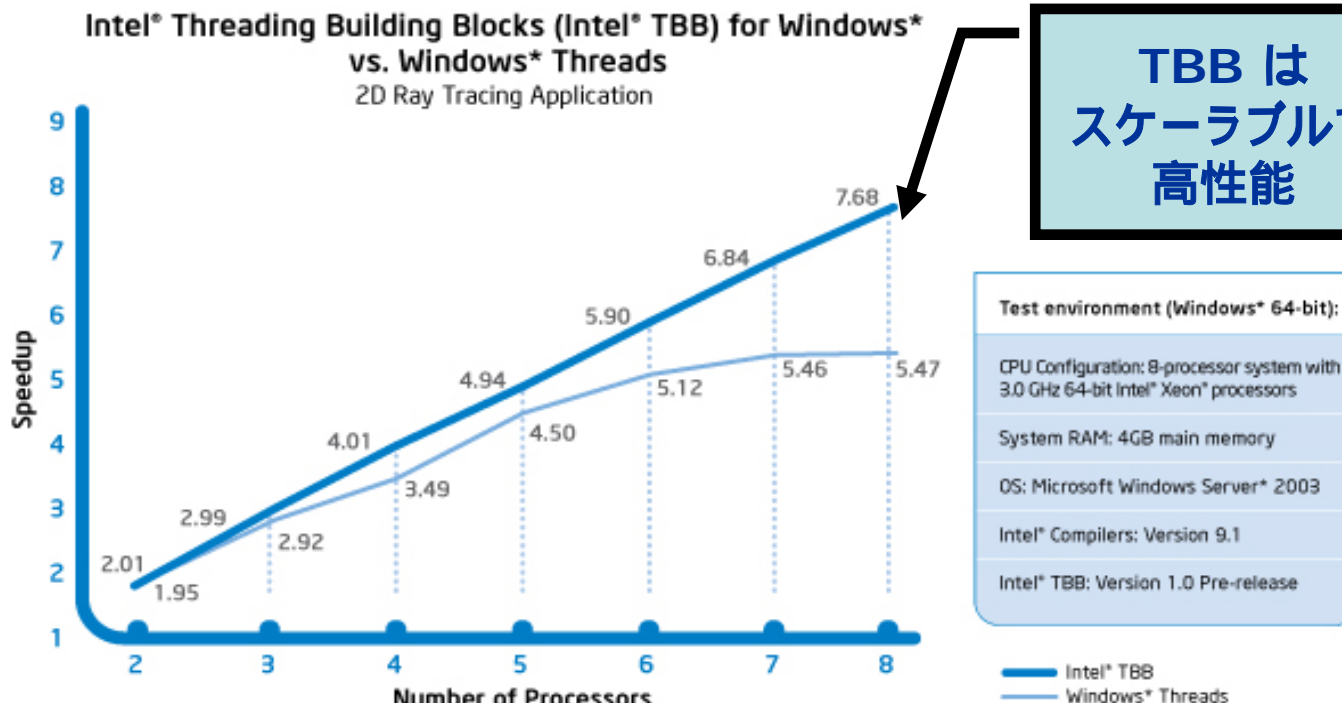
```
parallel_for body {  
  for (x, y) { // 2Dパッチ処理  
    render_one_pixel (x, y, ... );  
  }  
  spin_mutex::scoped_lock (io_lock);  
  for (y) {  
    GraphicsDrawRow (y, ...);  
  }  
}
```



インテル® スレッディング・ビルディング・ブロックの タスク・スケジューラー : 深度優先実行とタスク・スチール



Windows* で Win32 API を使用した場合とのスケーリング比 ベンチマーク: 2D Ray Tracing アプリケーション



**TBB は
スケーラブルで
高性能**

Test environment (Windows* 64-bit):

- CPU Configuration: 8-processor system with 3.0 GHz 64-bit Intel* Xeon* processors
- System RAM: 4GB main memory
- OS: Microsoft Windows Server* 2003
- Intel* Compilers: Version 9.1
- Intel* TBB: Version 1.0 Pre-release

Figure 1: Speedup vs. Serial Implementation (Windows* 64-bit)

Figure 1 and Figure 2 show performance on 2-8 cores versus Windows* Threads and POSIX* Threads. Since Intel* Threading Building Blocks is also scalable, no additional coding work is required to benefit from future increases in the number of cores per platform.

開発者はどのようにスレッドを管理するかではなく、どうデータを使用するかに注力する。スレッドの管理はインテル® スレディング・ビルディング・ブロックに任せることで、優れたスケーラビリティと性能を確保。



マルチスレッド・アプリケーション開発の容易性

並列化プログラミングでは新たなツールが不可欠

| 並列化プログラミングにおける3つの課題 | Intel® Threading Building Blocks | Intel® スレディング・ビルディング・ブロック | OpenMP* | Windows* スレッド | POSIX スレッド |
|--------------------------------|----------------------------------|----------------------------|---------|---------------|------------|
| 容易なプログラミングと保守 | ✓ | Fills a strong need | | | |
| タスクレベル | ✓ | | ✓ | | |
| クロスプラットフォーム/複数のOS | ✓ | | ✓ | | ✓ |
| C++ 開発サポート | ✓ | | | ✓ | ✓ |
| スケーラブルなランタイム・ライブラリー | ✓ | | | | |
| 現状の開発環境で利用可能 | ✓ | | | ✓ | ✓ |
| 正当性 – 並列処理における同期の問題を解決 | ✓ | | | ✓ | |
| 問題の解決 – 事前テストと評価 | ✓ | | | ✓ | |
| 利用可能なツール – Intel® スレッド・チェッカー | ✓ | | | ✓ | ✓ |
| スケーラビリティ – 将来にわたって利用可能 | ✓ | | | ✓ | |
| パフォーマンスへの要求を満たす | ✓ | | ✓ | | |
| 利用可能なツール – Intel® スレッド・プロファイラー | ✓ | | ✓ | ✓ | |



インテル® スレッディング・ビルディング・ブロック vs. 明示的なスレッディング

- 並列プログラミングのパターン
 - **明示的スレッド**: 実装の繰り返しが必須
 - **インテル® TBB**: 検証済でチューニングされた並列アルゴリズムのパッケージ
- リソースの利用効率
 - **明示的スレッド**: OS のスケジューラーに依存; スレッドの数を正しく制御するのが困難; マニュアルで負荷分散
 - **インテル® TBB**: タスク・スケジューラーが自動的に負荷分散して並列化; オーバー/アンダー・サブスクリプションの回避が容易、性能特性に優れた設計
- 並列化の設計
 - **明示的スレッド**: 異なる OS への移植作業が必要; CPU 数の変更の際し、コードの変更が必要となる; スレッドの制御を細かく意識しなければいけない
 - **インテル® TBB**: IA プラットフォーム間での移植は容易; 最小限の労力による一度の実装で CPU 数の変更にスケール

インテル® TBB はスケーラビリティとパフォーマンスを求めて設計された



インテル® スレッディング・ビルディング・ブロックのユニークな機能

- 一般的なアルゴリズム

`parallel_for`, `parallel_while`, `parallel_reduce`, `parallel_scan`, `parallel_sort`, `pipeline`

- 高レベルの一般的な並列アルゴリズムの実装; 広範囲のユーザー定義データ・タイプで適用可能
- 並列処理におけるスケーラブルなデータの分割

- 同時実行データ・コンテナ

`concurrent_hash_map`, `concurrent_queue`, `concurrent_vector`

- STL タイプと同様; きめ細かいロックあり/なしのアルゴリズムを基にする

- タスク・スケジューラー

- C++ のインファーフェースでカスタムな並列モデルを実装可能; 入れ子になった並列処理に対応

- ユーザー・レベルの同期

`spin_mutex`, `spin_rw_mutex`, `queuing_mutex`, `queuing_rw_mutex`

- ユーザー・レベルのオブジェクトと例外を意識した領域のロック・パターンによる完全な同期プリミティブ

- メモリー・アロケータ

`cache_aligned_allocator`, `scalable_allocator`

インテル® TBB は並列処理を設計するための
包括的なフレームワーク



製品価格 – インテル® スレッディング・ビルディング・ブロック

開発者ごとのシングルユーザー・ライセンスの場合

インテル® スレッディング・ビルディング・ブロック v1.0 Windows* 版
 商用 43,200円 アカデミック 18,500円

インテル® スレッディング・ビルディング・ブロック v1.0 Linux* 版
 商用 43,200円 アカデミック 18,500円

インテル® スレッディング・ビルディング・ブロック v1.0 Mac OS X* 版
 商用 43,200円 アカデミック 18,500円



Platform Support

| | 32 bit (Intel® Core™ 2 Duo, Xeon®, Pentium® processors...) | Intel 64 (Intel® Core™ 2 Duo, Xeon®, Pentium® processors...) | IA-64 (Intel® Itanium® 2 processors) |
|----------|---|---|--|
| Linux* | ✓ | ✓ | ✓ |
| Mac OS* | ✓ | | |
| Windows* | ✓ | ✓ | |

2006年8月29日発表、
 9月6日パッケージ出荷開始

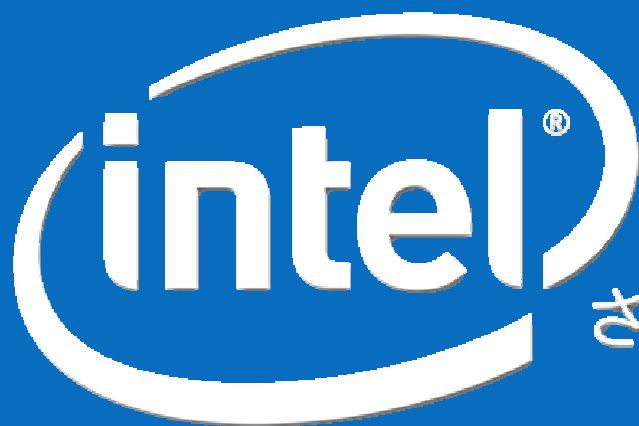


まとめ

- インテル® スレッディング・ビルディング・ブロックは、C++ 開発者が既存のデュアルコア・プロセッサ向けにスケーラブルなコードを開発することを可能にし、そのコードは将来のコア増加においても優れたスケーラビリティを可能にする
- インテル® スレッディング・ビルディング・ブロックを利用した設計は簡潔で、競争力のあるパフォーマンスとスケーラビリティを提供
- インテル® スレッディング・ビルディング・ブロックによる高性能スレッドの開発は OS API を利用したスレッドより容易; インテル® スレッディング・ビルディング・ブロックはインテル® スレッド化ツールに対応
- インテル® スレッディング・ビルディング・ブロックは OpenMP* を補足する; インテル® スレッディング・ビルディング・ブロックは C++ 環境に対応し明示的なスレッドに代わる優れたツール
- インテル® スレッディング・ビルディング・ブロックはパフォーマンスとスケーラビリティに優れる

インテル® TBB は、開発者が将来のマルチコア・プラットフォームを有効活用することを可能にする – スケーラブルなプログラミングのためのポータビリティに優れたフレームワーク





さあ、その先へ™