

インテルコンパイラー概要

エクセルソフト株式会社

インテル® Parallel Studio XE

包括的なソフトウェア開発ツールスイート

Composer Edition

ビルド
コンパイラーとライブラリー

インテル® C/C++、
Fortran
コンパイラー

インテル® MKL¹
インテル® DAAL²
インテル® TBB³
C++ スレッド・ライブラリー

インテル® IPP⁴
画像、信号、データ処理

インテル® Distribution for Python*
ハイパフォーマンスな Python*

Professional Edition

解析
解析ツール

インテル® VTune™
Amplifier
パフォーマンス・プロファイラー

インテル® Inspector
メモリー/スレッドのデバッガー

インテル® Advisor
ベクトル化の最適化、
スレッドのプロトタイプ生成、
フローグラフ解析

Cluster Edition

スケール
クラスターツール

インテル® MPI ライブラリー
メッセージ・パッシング・インターフェイス・
ライブラリー

インテル® Trace Analyzer &
Collector
MPI チューニングと解析

インテル® Cluster Checker
クラスター診断エキスパート・システム

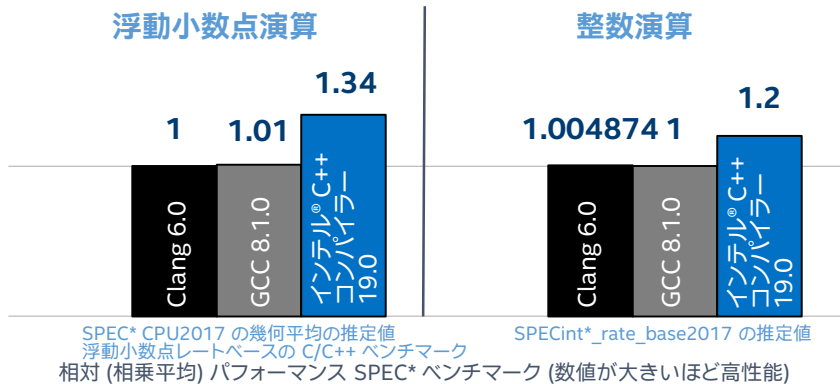
オペレーティング・システム: Windows*、Linux*、macOS*⁵

インテル® アーキテクチャー・ベースのプラットフォーム



インテル® C++/Fortran コンパイラーによる優れたアプリケーション・パフォーマンス — Linux* (数値が大きいほど高性能)

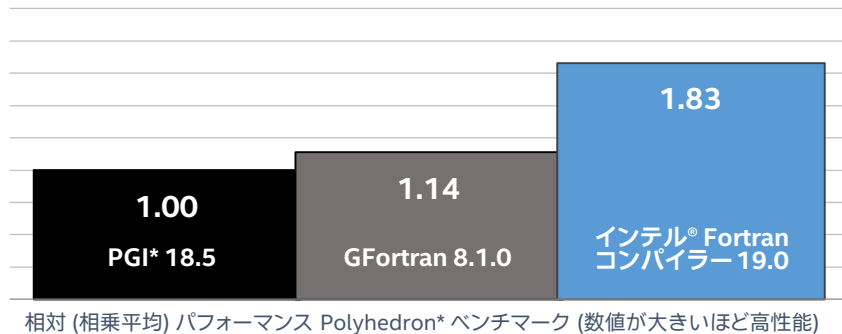
インテル® C++ コンパイラーによる優れた C++
アプリケーションパフォーマンス - Linux*



パフォーマンス結果は、2018年8月26日時点のテスト結果に基づいたものであり、公開されている利用可能なすべてのセキュリティアップデートが適用されていない可能性があります。詳細については、構成の開示を参照してください。絶対的なセキュリティを提供できる製品はありません。性能に関するテストに使用されるソフトウェアとワークロードは、性能がインテル® マイクロプロセッサ内で最適化されていることがあります。SYSMARK® や MobileMark® などの性能テストは、特定のコンピュータシステム、コンピュータソフトウェア、操作、機能に基づいて行われたものです。結果は、これらの要因によって異なります。製品の購入を検討される場合は、他の製品と組み合わせた場合の本製品の性能など、ほかの情報や性能テストも参考にすると、パフォーマンスを総合的に評価することをお勧めします。詳細については、[パフォーマンス・ベンチマーク・テストの開示](#)（英語）を参照してください。

2018年8月26日時点のインテル®テスト・システム構成：ハードウェア「Xeon™ Platinum 8180M プロセッサー」@ 2.5GHz、384GB RAM、ハイパースレッディング有効。ソフトウェア：Intel® コンパイラー 19.0、GCC 8.1.0、PGI® PL18.5、Clang/LYVM 6.0、Linux® OS: Red Hat Enterprise Linux® Server 7.4 (Maipo)、3.10.0-693.el.x86_64、SPECint[®] ベンチマーク (www.spec.org/CXX) (英語)。SPECint[®] ベンチマーク測定時のCXXデストにはSmartHewerTM 10を使用。SPECrate[®] rate base 2017コンパイラーオプション:C++デストにはSmartHewerTM 10を使用。Intel® C/C++コンパイラ 19.0: -xCORE-AVX512-ipos=O3-no-prec-div-qopt-mem-layout-trans=C GCC 8.1.0: -march=zver1-fpmath=sse-Ofast-funroll-loops-flto -fopenmp Clang 6.0: -march=syklake-avx512-fpmath=sse-Ofast-funroll-loops-flto -fopenmp Intel® C/C++コンパイラ オプション: Intel® C/C++コンパイラ 19.0: -xCORE-AVX512-ipos=O3-no-prec-div-qopt-prefetch-finite-math-only -qopt-mem-layout-trans=3, GCC 8.1.0: -march=skylake-avx512-fpmath=sse-Ofast-fno-associated-math-funroll-loops-flto, Clang 6.0: -march=zver1-fpmath=sse-Ofast-funroll-loops-flto, SPECint[®] speed base 2017コンパイラーオプション:C++デストにはSmartHewerTM 10を使用。Intel® C/C++コンパイラ 19.0: -xCORE-AVX512-ipos=O3-no-prec-div-qopt-mem-layout-trans=3-qopenmp, GCC 8.1.0: -march=zver1-fpmath=sse-Ofast-funroll-loops-flto-fopenmp, Clang 6.0: -march=core-avx2-fpmath=sse-Ofast-funroll-loops-flto-fopenmp, SPECint[®] rate_base 2017コンパイラーオプション: Intel® C/C++コンパイラ 19.0: -xCORE-AVX512-ipos=O3-no-prec-div-qopt-prefetch-finite-math-only-qopenmp, GCC 8.1.0: -march=skylake-avx512-fpmath=sse-Ofast-fno-associated-math-funroll-loops-flto-fopenmp, Clang 6.0: -march=skylake-avx512-fpmath=sse-Ofast-funroll-loops-flto-fopenmp-libomp。

インテル® Fortran コンパイラーによる優れた Fortran
アプリケーション・パフォーマンス — Linux*



2018年8月26日時点のインストールによるテスト、システム構成: ハードウェア: インテル® Core™ i7-8700K プロセッサ @ 3.70GHz, 64GB RAM, ハイパースレッディング有効、ソフトウェア: インテル® Fortran コンパイラ 19.0, PGFortran 18.5, 3.70GHz 8.1.0, Linux® OS: Red Hat Enterprise Linux® Server 7.4 (Maipo), 3.10.0-693.el7.x86_64, Polyhedron® Fortran ベンチマーク (www.fortran.uk) (英語), Linux® コンパイラ オプション: GFortran: -Ofast -mfpmath=sse -ftto -march=haswell -funroll-loops -fsee -parallelize-loops=6, インテル® Fortran コンパイラ: -fast -parallel -xCORE-AVX2 -nostandard -realoc-lhs, PGI® Fortran: -fast -Mipa=fast,inline -Msmartalloc -Mfprelaxed -Mstack_arrays -MConcur-bind -tp haswell.

インテル® コンパイラーの最適化オプション

段階的なパフォーマンス・チューニング

1つの変更のみを行い、変更毎に性能と動作を確認し、評価する

1. 一般的な最適化
2. 特定のプロセッサ向け最適化
3. 自動並列化（マルチスレッド化）
4. IPO（プロシージャー間の最適化）
および PGO（プロファイルに基づく最適化）

一般的な最適化

デフォルトの /O2 (-O2) で動作と性能を確認する

- /O1 ではベクトル化が行われない
- ループが多用されるアプリケーションでは、/O3 (-O3) を試す

/O1, /O2, /O3 (-O1, -O2, -O3) の
いずれかを基準として、他のオプションを付け加えていく

コンパイルまたは実行に失敗する場合には、/Od (-O0) で
コンパイラーの最適化の影響を外し、問題を切り分ける

一般的な最適化オプション

※いずれか1つのみ有効

Windows*	Linux*	
/Od	-O0	最適化を行いません。 アプリケーション開発の初期段階およびデバッグ時に指定します。
/O1	-O1	コードサイズを増やさずに実行速度を向上させます。 大きなコードサイズに起因するメモリーページングが問題となる 大規模なサーバー/データベース・アプリケーションで有効です。
/O2	-O2	実行速度を最大化します(デフォルト設定)。 <u>ベクトル化を含む</u> 、多くの最適化を有効にします。 多くの場合 /O1 (-O1) よりも高速なコードを生成します。
/O3	-O3	/O2 (-O2) に加え、より積極的なループとメモリーアクセスの最適化 を有効にします(スカラー置換、ループアンロール、キャッシュの効率的 な利用のためのループ・ブロッキング、データ・プリフェッチなど)。 これらの積極的な最適化の結果、アプリケーションの種類により /O2 (-O2) と比べて遅くなることもあります。

ベクトル化

ループ処理について SIMD 操作を用いるよう解釈し、実行効率を高める

ソースコード (C/C++)

```
for ( i=0; i<N; i++ ) {  
    C[i] = A[i] + B[i]; }
```



オプション指定有

ベクトル化不可
(スカラー処理)

+

B0

A0

C0

ベクトル化
(デフォルト)

+

B3 B2 B1 B0

A3 A2 A1 A0

C3

C2

C1

C0

ベクトル化
(特定のプロセッサ向け)

+

B7 B6 ... B1 B0

A7 A6 ... A1 A0

C7

C6

...

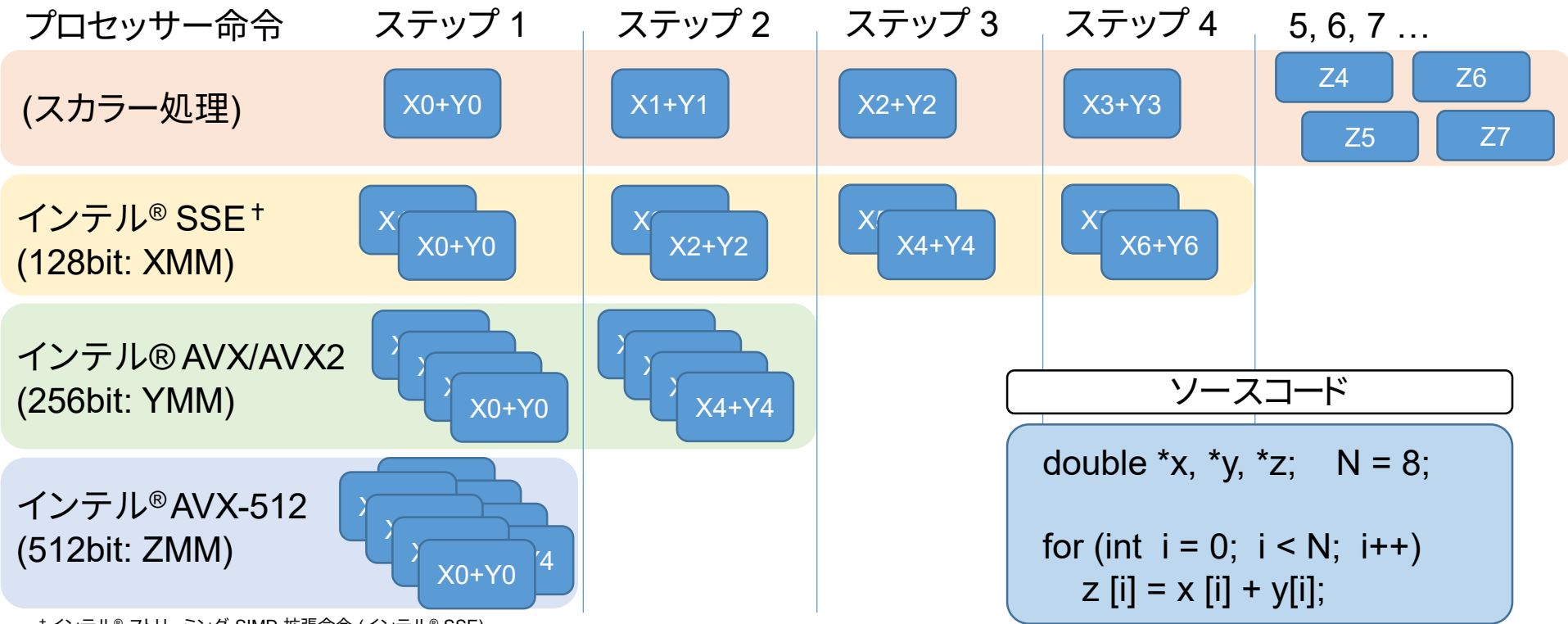
C1

C0

SIMD : Single Instruction Multiple Data

SIMD 拡張命令セットの進歩

1回の命令実行で、より多数の計算結果を得る



⁺ インテル® ストリーミング SIMD 拡張命令 (インテル® SSE)

特定のプロセッサ向け最適化

/QxHOST (-xhost) を追加して性能と動作を確認する

- /O2 (-O2) または /O3 (-O3) は
デフォルトの命令セットにより自動ベクトル化を行う
- /Qvec- (-no-vec) により自動ベクトル化を無効にできる

アプリケーションを実行するシステムのプロセッサを確認する

- コンパイルしたプログラムを別のシステムへ移動させて
実行させる場合には、適当な /Qx (-x) オプションを設定する
- 実行するシステムが一樣でない場合には、
代わりに適当な /Qax (-ax) オプションを指定する

特定のプロセッサ向け最適化オプション

/Qx<target>、-x<target>

※命令セットはいずれか1つのみ有効

<target> で指定した命令セットをサポートするインテル® プロセッサ向けの専用コードを生成します。実行可能ファイルは、非インテル製プロセッサや、下位の命令セットのみをサポートするインテル製プロセッサ上では動作しません。<target> に指定可能な命令セットは次のとおりです（上位から下位）。

CORE-AVX512, MIC-AVX512, COMMON-AVX512, CORE-AVX2, CORE-AVX-I, AVX, SSE4.2, ATOM_SSE4.2, SSE4.1, ATOM_SSSE3, SSSE3, SSE3, SSE2

注：MIC-AVX512（インテル® Xeon Phi™ プロセッサ x200 製品ファミリー向けの命令セット）は CORE-AVX512 のサブセットではありません。

COMMON-AVX512 は両方の共通のサブセットです。

特定のプロセッサ向け最適化オプション

/QxHOST (-xhost)

- コンパイルを行うホストシステム上でサポートされる最上位の命令セットを利用するコードを生成

/arch:<target> (-m<target>)

- <target> で指定した命令セットをサポートするインテル® プロセッサと非インテル製の互換プロセッサ向けに専用コードを生成
- target: **SSE2**, SSE3, SSSE3, SSE4.1, SSE4.2, AVX
および CORE-AVX2 (Linux では -march=core-avx2)

適したオプションの確認方法：型番で検索し、“命令セット拡張”を確認
<https://ark.intel.com/ja> 例：Core i7-6770、Xeon E5-2620 v4

特定のプロセッサ向け最適化オプション

/Qax<target>、 -ax<target>

※命令セットはカンマ区切りで複数指定可

<target> で指定した命令セットをサポートするインテル® プロセッサ向けの専用コードとデフォルトコードを生成します。

アプリケーションは実行時にインテル製のプロセッサで実行されているか自動検出し、最適なコードパスを選択します。インテル製のプロセッサが検出されなかった場合、デフォルトのコードパスが選択されます。

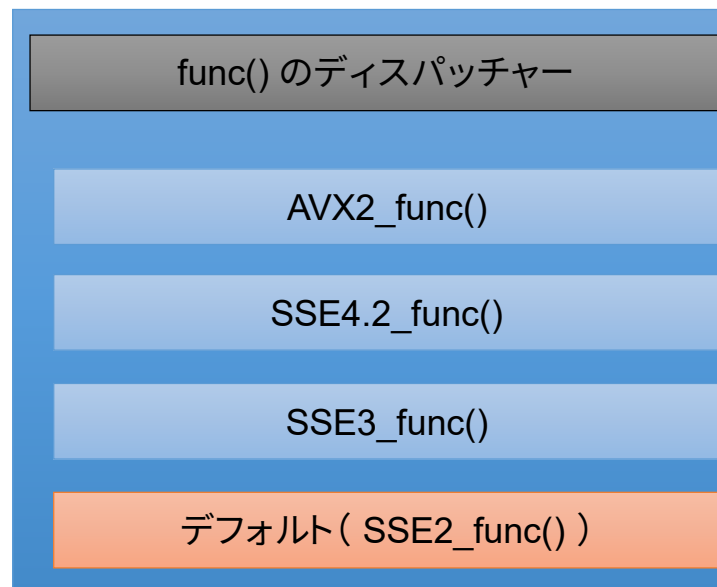
<target> に指定可能な命令セットは次のとおりです（上位から下位）。

**CORE-AVX512, MIC-AVX512, COMMON-AVX512, CORE-AVX2,
CORE-AVX-I, AVX, SSE4.2, SSE4.1, SSSE3, SSE3, SSE2**

/Qax, -ax オプション適用時の動作

/QaxCORE-AVX2,SSE4.2,SSE3

コード生成(自動)



アプリケーション実行時

実行している
プロセッサの機能確認

← Yes

AVX2 をサポートする

↓ No

← Yes

SSE4.2 をサポートする

↓ No

← Yes

SSE3 をサポートする

↓ No

自動並列化（マルチスレッド化）

/Qparallel (-parallel) を追加して性能と動作を確認する

- 並列スレッド数の指定

- /Qpar-num-threads:<n> (-par-num-threads=<n>)
- 環境変数 ループ・スケジュールの変更OMP_NUM_THREADS

- /Qpar-schedule-static-steal (-par-schedule-static-steal)
- /Qpar-schedule-auto (-par-schedule-auto)

システムの CPU 数、コア数とスレッド数を確認する

- 性能向上の理論的な最大値は(物理)コア数

自動並列化の基本動作

ループ処理を対象とし、
ループインデックス
(0, 1, 2, ... , N) を各スレッドへ
分配できるよう変換する

ソースコード (C/C++)

```
for ( i = 0 ; i < N ; i++ ) {  
    // 何らかの処理  
}
```

変換



```
for ( i = begin ; i < end ; ++ ) {  
    // 何らかの処理  
}
```

スケジュール例 (4 スレッドで均等に分配、N=128)

タスク1		タスク2		タスク3		タスク4	
begin	end	begin	end	begin	end	begin	end
0	32	32	64	64	92	92	128
0 から 31 まで		32 から 63 まで		64 から 91 まで		92 から N まで	

IPO および PGO

/Qipo (-ipo) オプションを追加して性能と動作を確認する

- ソースコードが複数ファイルで構成されており、すべてのソースコードへアクセス可能な場合に有効
- ファイルをまたぐインライン展開などによりコンパイラーの最適化が改善されることがある

プロファイルに基づく最適化 (PGO) により、これまで適用したコンパイラーによる最適化が改善されるかどうか確認する

- /Qprof-gen と /Qprof-use (-prof-gen と -prof-use)

プロシージャー間の最適化 (IPO) とは

ソースコード全体を解析し、特定の最適化が有効かどうか検証する

有効な最適化

- 関数/サブルーチンのインライン展開
- プロシージャー間での定数伝播
- ポインターやアドレスの解析
- 不要なコード（関数定義や呼び出し、変数）の削除

他のコンパイラーでの類似機能（非互換）：

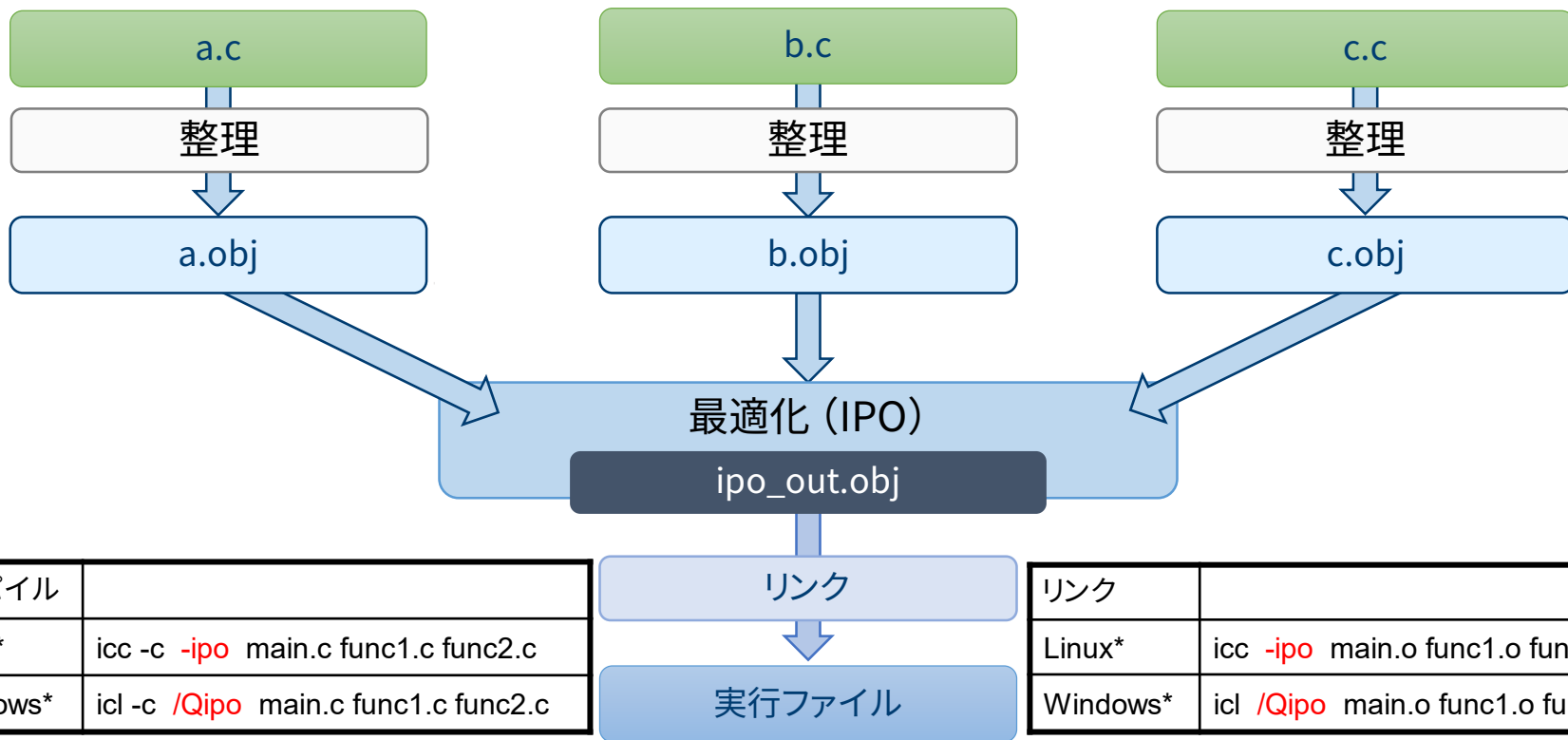
GCC, Clang/LLVM : リンク時の最適化 (LTO) -flto

Microsoft* Visual C++* : プログラム全体の最適化 (WPO) /GL, /LTCG

プロシージャ間の最適化 (IPO) オプション

Windows*	Linux*	
/Qip	-ip	現在のソースファイルを対象にしたインライン展開を含む、単一ファイル内でのプロシージャ感の最適化を行います。
/Qipo[n]	-ipo[n]	複数のソースファイルにまたがるインライン展開やその他のプロシージャ間の最適化を許可します。オプションの引数 n は、リンク時コンパイルの最大数(オブジェクト・ファイル数)を制御します。デフォルトは n=0 です(コンパイラーが判断します)。 注: 状況によりコンパイル時間とコードサイズが大幅に増えることがあります。
xilink xilib	xild xiar	/Qipo (-ipo) オプションを指定した場合に使用される、リンカーおよびアーカイバのラッパーコマンドです。

複数ファイルをまたぐ処理（2つのステップ）



C のインライン展開例

ファイルをまたいだ関数呼び出しがあると有効
→ 関数の内部処理を呼び出し先に展開

ファイル構成:

square_charge.h : 関数宣言
square_charge.c : main 関数

twod_int.c
trap_int.c
func.c : 以下関数の定義

```
// twod_int() の一部, ny = 10000
for ( j=1; j<ny; j++ ) {
    y = y0 + j*g;
    sumy = sumy + trap_int(y,x0,xn,nx,xp,yp);
}
```

```
// trap_int() の一部, nx = 10000
for ( i=1; i<nx; i++ ) {
    x = x0 + i*h;
    sumx = sumx + func(x,y,xp,yp);
}
```

```
float func(float x, float y, float xp, float yp) {
    float denom;

    denom = (x-xp)*(x-xp) + (y-yp)*(y-yp);
    denom = 1.0f/sqrtf(denom);

    return denom; }
```

プロファイルに基づく最適化（PGO）とは

アプリケーション実行時の情報をフィードバックして最適化を検証する

- 命令キャッシング、ページング、分岐予測を支援

有効な最適化

- 基本ブロック、関数の並び替え
- 適切なレジスター割り当て
- Switch 文の最適化
- 関数のインライン展開における効率性判断
- 自動ベクトル化、自動並列化における効率性判断

プロファイルに基づく最適化 (PGO) オプション

Windows*	Linux*	
/Qprof-gen[:kywd]	-prof-gen[=kywd]	プロファイル情報を生成するためにインストルメントを行います。 kywd= threadsafe はスレッド化されたアプリケーションのプロファイル生成を可能とします。kywd= srcpos と globdata は、関数やデータの並び替えに役立つ追加情報を収集します。
/Qprof-use	-prof-use	最適化に収集されたプロファイル情報を使用します。
/Qprof-dir <dir>	-prof-dir <dir>	プロファイル結果の出力ファイル (*.dyn および *dpi) を格納するディレクトリーを指定します。 代わりに環境変数 PROF_DIR により指定することもできます。

PGO : 適用のための 3 つのフェーズ

フェーズ1: インストルメント済みの実行ファイルを生成

Linux* : `icc -o prog-inst.exe -prof-gen ... prog.c`

Windows* : `icl /Fe: prog-inst.exe /Qprof-gen ... prog.c`

フェーズ2: 典型的なデータセットを用いてプログラムを実行
プロファイル情報が *.dyn ファイルに格納される
条件によりコードパスが異なる場合は複数回実施

コンパイル前に *.dyn
ファイルがマージされた
pgopti.dpi が生成される

フェーズ3: フィードバック・コンパイル

Linux* : `icc -o prog-release.exe -prof-use ... prog.c`

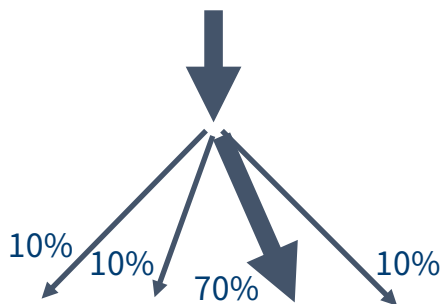
Windows* : `icl /Fe: prog-release.exe /Qprof-use ... prog.c`

PGO が有効となるプログラム

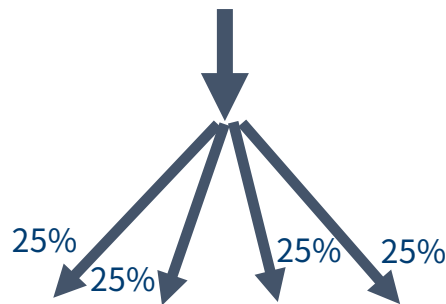
一貫性のあるホットパス

多数のループや if 文または switch 文

入れ子の if 文または switch 文



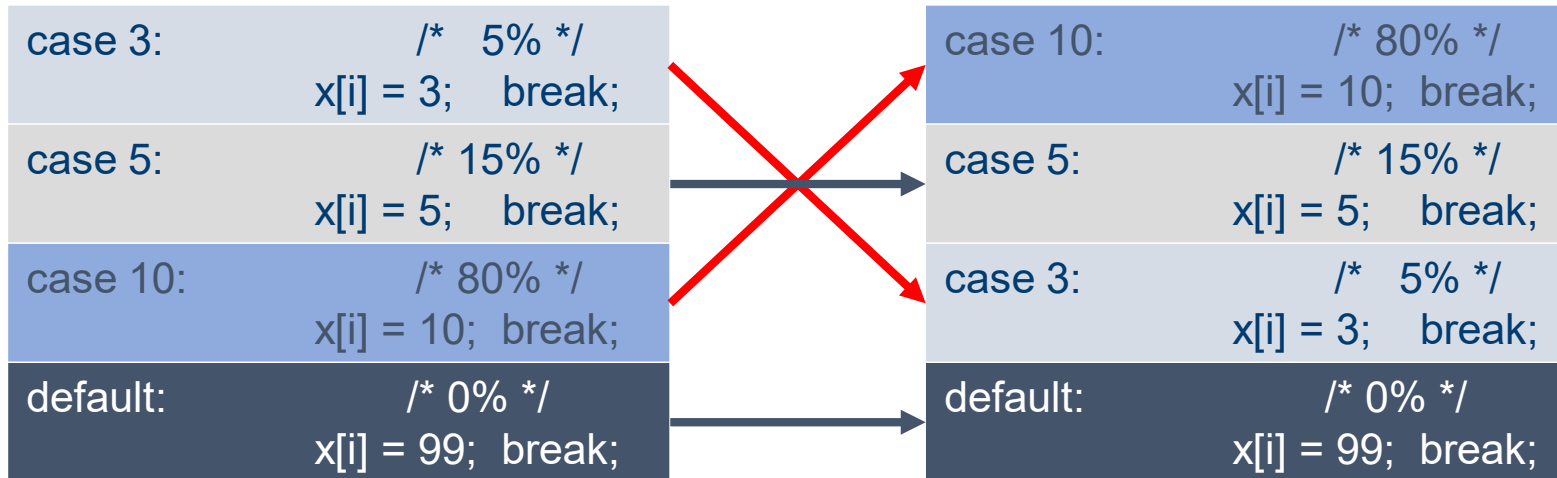
多大な利点



多少の利点

PGO : Switch 文の最適化

```
for ( int i = 0; i < NUM_BLOCKS; i++ ) {  
    switch ( check(i) ) {
```



```
    }  
}
```

PGO による2度目のコンパイルでは各 case の頻度を考慮してコードを生成し、プロセッサによる分岐予測を助ける

主なオプション

プログラム全体に対して実行速度の最大化を試みる

/fast (Windows*), -fast (Linux*)

- 以下の各オプションを指定することと同じです

OS	オプションの組み合わせ
macOS*	-O3 -ipo -no-prec-div -mdynamic-no-pic -fp-model fast=2 -xHost
Linux*	-O3 -ipo -no-prec-div -static -fp-model fast=2 -xHost
Windows*	/O3 /Qipo /Qprec-div- /fp:fast=2 /QxHost

/Qprec-div-, -no-prec-div : 割り算(除法)について精度が低いが高速な方法を用いることを許可します

Linux での -static について: 最近の Linux ディストリビューションでは、GCC や glibc の静的リンク版ライブラリーを別途インストールする必要があります
対応が難しい場合は代わりに -static を除いたオプションの組み合わせを指定します

最適化オプションのまとめ

	Windows*	Linux* / macOS*
一般的な最適化	/O3	-O3
プロセッサ固有の最適化	/QxHOST	-xhost
自動並列化	/Qparallel	-parallel
プロシージャ間の最適化	/Qipo	-ipo
プロファイルに基づく最適化	→ スライド 24 参照	
浮動小数点数値演算の最適化制御	/fp:fast=2	-fp-model fast=2

※ コンパイルエラーを除いてコードの変更を伴わない、実行時間の最小化を意図した選択

アライメントについて

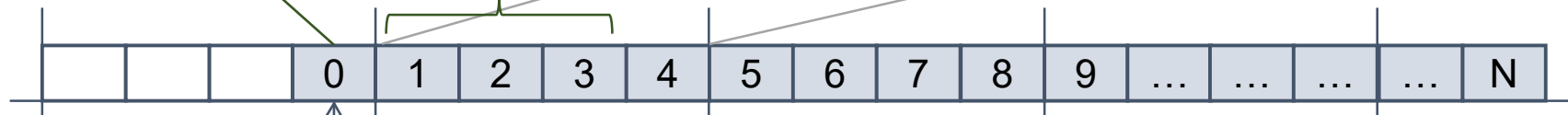
データ配置とアクセスパターン

アラインメントはベクトル演算の高速化に重要

アラインメントの考慮なし

```
for( i=0; i<N; i++ )  
    A[i] += ... ;
```

ベクトルレジスター



データのメモリ配置 (イメージ)

配列 A (アラインメントされていない)

アラインメントを仮定

```
for( i=1; i<N; i++ )  
    A[i] += ... ;
```

ベクトルレジスター



※ メモリ配置を明示的に指定して
からアクセスパターンを決める

アラインメント境界
(16, 32, 64 ... の倍数のメモリーアドレス)

ベクトル化されたループの内訳

ベクトル化されたボディ

- ループの大部分

最高速！

オプションのピール (剥離) 領域

- ループ中のアライメントされない参照に利用
スカラーまたは低速なベクトル命令を使用

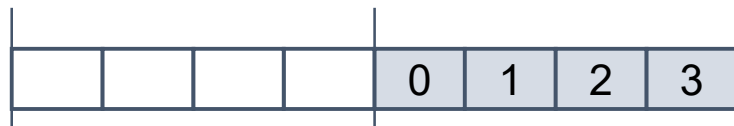
リマインダー (余剰) 領域

- ループ反復数がベクトル長で割り切れない場合に利用スカラーまたは
低速なベクトル命令を使用

それほど高速
ではない

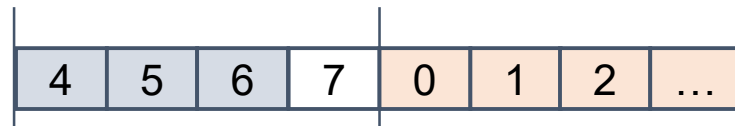
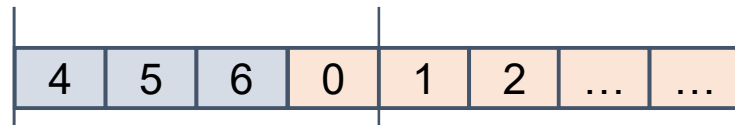
明示的なメモリー・アラインメント

データ (配列) の先頭



アラインメントを指定する

- データの中間点
(2次元以上の配列や、構造体の配列)



1次元目の要素数、または構造体の大きさが
指定の倍数になるように空の要素を入れる

早見表	アラインメント境界 (バイト数)		
大きさ (バイト数)	16 (インテル® SSE)	32 (インテル® AVX)	64 (Xeon Phi / AVX-512)
int / float (32 bit 要素)	4	8	16
double (64 bit 要素)	2	4	8

メモリアクセスのアライメントを指定する

アライメントの最適化は、SIMD ハードウェアでは重要です。

OpenMP* 4.0 では、aligned(n) 節を使用してアライメント情報をコンパイラに知らせます。

コンパイラが最新のインテル® アーキテクチャー・ベースのシステムで最適な SIMD コードを生成するには、8 バイト、16 バイト、32 バイト、64 バイト・アライメントを指定します。

Aligned 節を使ったアラインメントの指定

配列 x とポインター y はそれぞれ、32 バイト・アライメントとしてマークされています。

メモリー参照オフセット $n1$ は、 $\text{mod } 8 = 0$ でアサートされています。

すべてのベクトルメモリー参照が 32 バイトでアライメントされていることをコンパイラーに知らせます。

```
void arrayref(float *restrict x, float *y, int n, int n1) {  
    _assume(n1%8==0);  
    #pragma omp simd aligned(y:32)  
    for (int k=0; k<n; k++) {  
        x[k] = x[k] + y[k] + y[k+n1] + y[k-n1];  
    }  
}
```

データのアラインメントを取る方法

C/C++

変数への指定

- `__attribute__((aligned(n)))`
(変数定義の前または最後に追加)

メモリー確保関数

- `Void* __mm_malloc (size_t size, size_t align)`
- `Void __mm_free (void *p)`

Fortran

```
double precision, allocatable :: a(:, :), b(:, :), c(:, :)  
!DIR$ attributes align:64 :: a, b, c
```

**aligned 節は対象のデータがアラインメントされていることを
コンパイラーに知らせますが、対象のデータをアラインメントする
機能を持ちません。**

OpenMP* SIMD を使ったプログラムのコンパイル

コンパイルオプション: -qopenmp-simd (Windows: /Qopenmp-simd)

```
$ gcc|icc -qopenmp-simd sample.c
```

```
$ ifort -qopenmp-simd sample.f90
```

インテル® C/C++ および Fortran コンパイラー19.0 では、デフォルトで /Qopenmp-simd (-qopenmp-simd) オプションが有効になります

- 無効にするには、-qopenmp-simd- を指定します

Intel、インテル、Intel ロゴ は、アメリカ合衆国および / またはその他の国における Intel Corporation の商標です。

*その他の社名、製品名などは、一般に各社の商標または登録商標です。

インテル® ソフトウェア製品のパフォーマンス / 最適化に関する詳細は、[Optimization Notice \(最適化に関する注意事項\)](#) を参照してください。

© 2018 Intel Corporation. 無断での引用、転載を禁じます。

XLsoft のロゴ、XLsoft は XLsoft Corporation の商標です。Copyright © 2018 XLsoft Corporation.