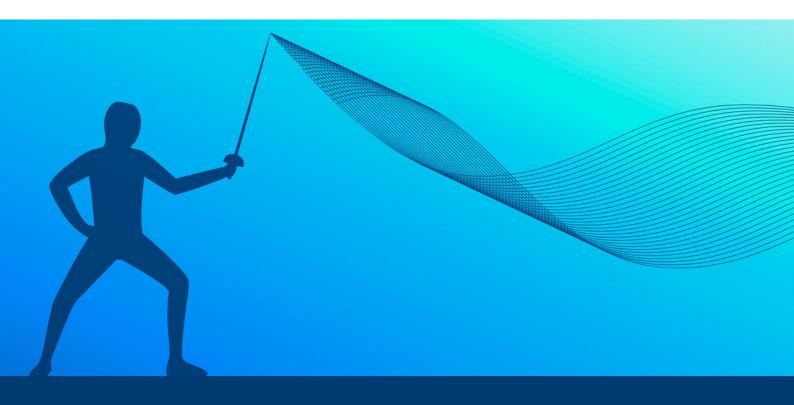
The Parallel Universe
 89



# インテル® Advisor XE 2016 を 利用したコードのベクトル化

パフォーマンスを向上する際に一般的な問題を解決する

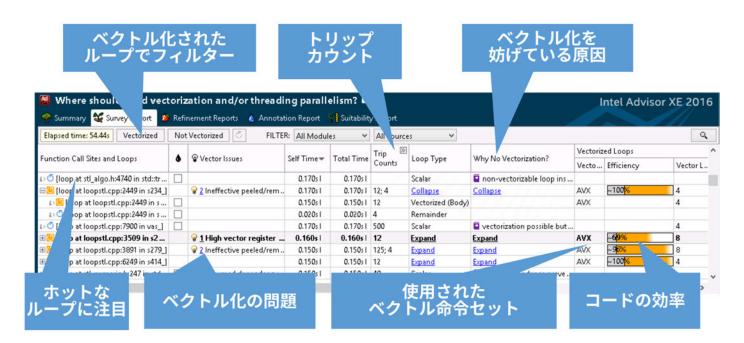
Kevin O'Leary インテル コーポレーション ソフトウェア・テクニカル・コンサルティング・エンジニア Kirill Rogozhin インテル コーポレーション ソフトウェア開発マネージャー Vadim Kartoshkin インテル コーポレーション テクニカルライター

多くの要因がプログラムの自動ベクトル化を妨げます。この記事では、コンパイラーによるヒントがないとコードのベクトル化が困難である要因について検証します。ループのベクトル化は、アプリケーションのパフォーマンスを向上するために重要です。インテル® Advisor XE は、ベクトル化のプロセスをガイドします。

インテル® Advisor XE 2016 は、ベクトル化アドバイザーを含む動的な解析ツールです (**図 1**)。ベクトル化アドバイザーを利用することで、アプリケーションに含まれるすべてのループを調査し、次のことを確認できます。

- ベクトル化されたループとされなかったループ
- ループが**ベクトル化**されなかった原因
- ベクトル化されたループのスピードアップとベクトル化の効率
- ベクトル化の効率を下げている要因
- メモリーレイアウトにより制約を受けているベクトル化されたループとされなかったループ

この記事では、ベクトル化アドバイザーの概要を提供し、次世代のインテル® Xeon Phi™ 製品 (開発コード名 Knights Landing) 上でのベクトル化を支援する新しい機能を紹介します。また、ベクトル化アドバイザーを利用して一般的な問題をベクトル化する方法を示します。



1 ベクトル化アドバイザー: 必要なすべてのデータに簡単にアクセス

✓ The Parallel Universe

## ベクトル化の効率を向上するための5つのステップ

1. **調査。**最初のステップでは、アプリケーションを調査します。このステップで、アプリケーションが時間を費やしているループが分かります。「ホットな」ループは、最適化による恩恵が最も得られる場所です。**図 2** は、アプリケーションの [Survey Report (調査レポート)] です。インテル® Advisor XE では、ループの種類 (ベクトル化されているかどうか) でフィルターすることができます。ベクトル化されなかったループには、ベクトル化を妨げている原因が表示されます。

- 2. **推奨事項の確認。**ベクトル化の効率を向上する方法について具体的なアドバイスが得られます。また、ベクトル化 を妨げている原因も表示されます。
- 3. トリップカウント。ループ反復のトリップカウントを個別の収集ステップとして収集します。ループがホットかどうかだけでなく、トリップカウントも把握することが重要です。トリップカウントが小さい場合、効率良くベクトル化するのに十分な反復がない可能性があります。トリップカウントがベクトル長の倍数かどうか確認することで、剰余ループが必要かどうか知ることもできます。
- 4. **依存性解析。**コードが正しい結果を生成するように、コンパイラーは、コンパイルしている言語のセマンティクスに対して保守的な見地に立たなければいけません。言語の規則に基づいて依存性が想定される場合、コンパイラーは依存性が存在すると仮定します。インテル® Advisor XE のような動的なツールを使用することにより、仮定した依存性が事実かどうか確認することができます。
- 5. メモリー・アクセス・パターン (MAP) 解析。データ構造がメモリー上にどのように配置され、ループでどのようにアクセスされるか知っていれば、アプリケーションのベクトル化の効率を大幅に引き上げることができます。メモリー参照がユニットストライド方式でアライメントされていることは非常に重要です。構造体配列 (AOS) から配列構造体 (SOA) へのデータ構造の変換のように、ベクトル化を支援するメモリーアクセス関連の手法があります。MAP解析を使用すると、本質的にベクトル化が非効率なパターンを見つけ出すことができます。

Lane		•				,		Self Time
Loops	Vecto	Efficiency ▲	Estimated Gain	Vect	Co.	Traits	Vector Widths	Sell Time
<b>■</b> U [loop at lbpSUB.cpp:1280 in fPropagationS	AVX	13%	0,53	4	0,53	Blends; Extracts; Inserts; Shuffles	128/256	2,312s 🗰
⊕ U [loop at lbpGET.cpp:152 in fGetFracSite]	AVX	30%	2,38	8	2,34	Blends; Inserts; Masked Stores	128/256	0,030s1
⊕  ☐ [loop at lbpGET.cpp:42 in fGetOneMassSite]	AVX	36%	2,86	8	2,79		256	0,100s l
⊕ [Ioop at IbpGET.cpp:78 in fGetTotMassSite]	AVX	36%	2,86	8	2,79		256	0,010s1
⊕ U [loop at lbpGET.cpp:334 in fGetOneDirecSp	AVX	38%	3,05	8	2,97	Type Conversions	128/256	0,011s1
i> [loop at lbpBGK.cpp:840 in fCollisionBGK]	AVX	100%	2,05	2	2,05		128	0,080s1



2 ベクトル化の効率: パフォーマンスのサーモメーター

ベクトル化アドバイザーは、ベクトル化によるコードの効率を予測できます。効率メトリックから、対応が必要な問題を含むループが分かります。ベクトル化されたループが効率的でない場合は、最初にベクトル化アドバイザーによってコードの効率を向上するための推奨事項が提供されていないか確認します。一般に、データ構造レイアウトはベクトル化の効率に大きく影響します。MAP解析を実行することで、ベクトル化に適した方法でメモリーを参照しているか確認できます。

## インテル® AVX-512 対応ハードウェアがない場合

次世代のインテル® Xeon Phi™ コプロセッサーの実機がなくても、インテル® Advisor XE を利用して、コードを対応させることができます。インテル® コンパイラーの -ax オプションを使用して、複数のベクトル命令セット (インテル® AVX-512 を含む) 向けのコードを生成し、ベクトル化アドバイザーで解析します。

## -ax オプションを指定してコードをコンパイルする

最初に、-ax オプションを指定して、コンパイラーに (デフォルトのコードパスに加え) 代替コードパスを含むバイナリーを生成するように指示します。例えば、次のコンパイラー・オプションは、インテル® SSE2 とインテル® AVX2 命令セット向けのコードを含むバイナリーを生成します。

#### -axCORE-AVX2

このオプションを指定すると、コンパイラーはインテル® SSE2 命令セット (-x または -m オプションで別の命令セットをデフォルトに指定しない限り、これがデフォルト) とインテル® AVX2 命令セット向けの代替コードパスを生成します。代替コードパスは、バイナリーを起動するシステムで対応する命令セットがサポートされている場合に実行されます。

ハイエンドのハードウェア (インテル® Xeon Phi™ 製品を搭載したマシンなど) 向けにコードを生成する場合は、最上位の命令セットを使用するコードの生成をコンパイラーに指示します。

例えば、インテル® SSE4.1 以上をターゲットとし、インテル® AVX2 やインテル® AVX-512 命令セットをサポートするマシンではそれらの命令を使用するコードを生成する例について考えてみます。

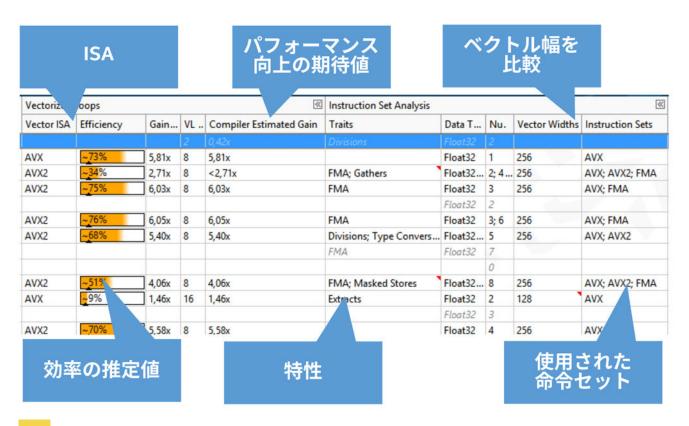
この場合、コンパイラーは次のコードパスを含むコードを生成します。

-axCORE-AVX512, -axCORE-AVX2, -xsse4.1

• **-xsse4.1** は、ハードウェアが代替コードパスをサポートしていない場合、デフォルトのコードパスをインテル® SSE4.1 に変更します。

- -axCORE-AVX2 は、インテル® AVX2 対応のハードウェア上で使用される 1 つ目の代替コードパスを設定します。
- **-axCORE-AVX512** は、インテル® AVX-512 対応のハードウェア上で使用される 2 つ目の代替コードパスを設定します。

各命令セット・アーキテクチャー (ISA) 向けに生成されたコードの違いは、インテル® Advisor XE の [Survey Report (調査レポート)] で、実行されなかったループを確認すると分かります。このレポートには、各 ISA で使用された特性に関する情報があり、パフォーマンスの期待値を比較することができます (図 3)。

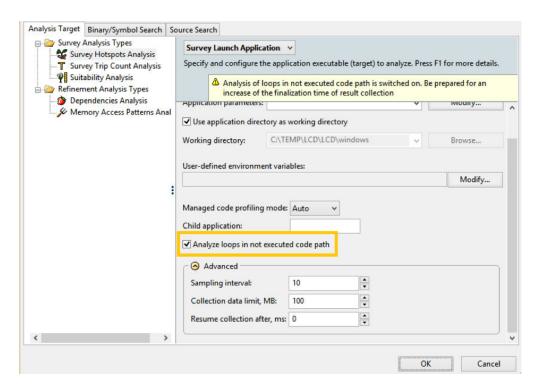


**3** インテル® Advisor XE の [Survey Report (調査レポート)]

#### 実行されなかったコードパスの解析を有効にする

ハードウェアの対応状況に応じて複数の命令セットから最適なものを使用するバイナリーをコンパイルしたら、インテル® Advisor XE でバイナリーに含まれるすべてのバージョンのベクトルループが解析されるように、次の操作を行います。

- 1. インテル® Advisor XE を実行します。
- 2. プロジェクトのプロパティー (Ctrl+P) で次の操作を行います。
  - a. バイナリーのパスを指定します。
  - b. [Analyze loops in not executed code path (実行されなかったコードパスのループを解析する)] チェックボックスをオンにします。



3. **[OK]** をクリックします。

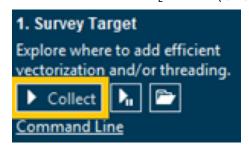
コマンドラインを使用する場合は (クラスターノード上の MPI アプリケーションなど)、次の構文を使用します。

mpirun -n 2 -gtool "advixe-cl -collect survey -support-multi-isa-binaries
-no-auto-finalize --project-dir=/tmp/my\_proj" /tmp/bin/my\_app

## 実行されなかったコードパスのループの確認

#### バイナリーを調査する

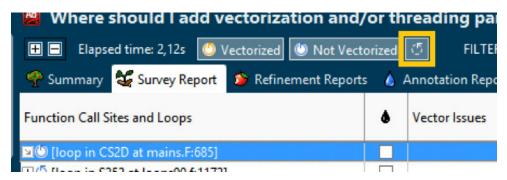
ワークフロー・タブで [Collect (収集)] ボタンをクリックします。



**注:** すべてのループ (現在のハードウェアで利用可能な命令セットと異なる命令セット向けの実行されなかったループを含む) の結果のファイナライズには、通常よりも長い時間がかかることがあります。

## [Survey Report (調査レポート)] で実行されなかったループの表示を有効にする

調査解析結果の収集が完了したら、[Survey Report (調査レポート)] を確認します。対応するボタンを クリックして、調査グリッドで実行されなかったループの表示を有効にする必要があります。



ボタンをクリックすると、インテル® Advisor XE はグリッドをリフレッシュし、「親」ループの下に実行されなかったループを表示します。ベクトル化されたループ りを展開し、実行されたループとともに実行されなかったループを確認できます (図 4)。

5 4 6 16 11	Vectorized Loops										
Function Call Sites and Loops	Vector ISA	Efficiency	Gain	VL (Vector Length)	Compiler Estimated Gain						
■७ [loop in S243 at loops90.f:1104]	AVX2	~76%	6,05x	8	6,05x						
☑ <sup>6</sup> [loop in S243 at loops90.f:1104]	AVX2			8	6,05x						
☑ <sup>6</sup> [loop in S243 at loops90.f:1104]											
☑ ⑤ [loop in S243 at loops90.f:1104]	AVX512			16	3,10x						
☑ [loop in S243 at loops90.f:1104]											
☑ ⑤ [loop in S243 at loops90.f:1104]	AVX512			32	13,29x						
⑤ [loop in S243 at loops90.f:1104]	AVX512			16	5,49x						
□ ⑤ [loop in S243 at loops90.f:1104]	AVX2			4	1,49x						

4 実行されたループとされなかったループ

## [Survey Report (調査レポート)] で確認すべき情報

ベクトル化されたループ (Vectorized Loops) 列を確認します (脸 ボタンで列幅を調整できます)。

インテル® Advisor XE は、実行されなかったループ 「に関するコンパイラーによる診断情報も表示します。

- ベクトル ISA (Vector ISA) 列は、特定のコードパスの ISA を示します。
- ベクトル長 (VL (Vector Length)) 列は、ベクトルの長さを示します。この記事の執筆中に、インテル® Xeon Phi™コプロセッサーを搭載したマシンでサンプルコードを実行したところ、ベクトルループのほうがスカラーループよりも16から32命令(ループに応じて)少なく、優れたパフォーマンスが得られました。
- **コンパイラーによって予測された期待値 (Compiler Estimated Gain)** 列は、コンパイラーによって予測されたパフォーマンスの期待値を示します。期待値は、ターゲット ISA をサポートするハードウェアで同じループのスカラーバージョンを実行する場合との比較です。つまり、コンパイラーは、同じインテル® AVX2 対応マシンで実行した場合、ベクトル化されたループのほうがスカラーバージョンよりも 6.05 倍パフォーマンスが向上すると予測しています。また、インテル® AVX-512 対応マシンでは、13.29 倍のパフォーマンス向上を予測しています。

**命令セット解析 (Instruction Set Analysis)** 列で、インテル® AVX2 とインテル® AVX-512 のループを 比較することも重要です。

6.1163	Vectorized	Loops		<b>&gt;&gt;</b>	Instruction Set Analysis▼							
Call Sites and Loops	Vector ISA	Eff	Gain	VL	Traits	Data T	Nu.	Vector Widths	Instruction			
p in S278 at loops90.f:1526]	AVX2		5,21x	8	FMA; Masked Stores	Float32	16	256	AVX; AVX			
oop in S278 at loops90.f:1526]	AVX512			16	Unpacks; FMA; Mask Manip	Float32	18	512	AVX512F			
oop in S278 at loops90.f:1526]	AVX2			8	Masked Stores; FMA	Float32	16	256	AVX; AVX			
oop in S278 at loops90.f:1526]	AVX512			16	FMA	Float32	13	512	AVX512F			
oop in S278 at loops90.f:1526]					FMA	Float32	3					

- 特性 (Traits) 列は、コードのパフォーマンスに (良くも、悪くも) 大きく影響する命令を示します。インテル® AVX-512 対応のループでは、インテル® Advisor XE はギャザー、圧縮、平方根の逆数、マスク付き操作などのインテル® AVX-512 でのみ有効な命令を特性 (Traits) として示します。
- ベクトル幅 (Vector Width) 列は、ベクトルレジスターの幅をビット単位で示します。この値は、ハードウェア固有です。
- **命令セット (Instruction Sets)** 列は、個々の命令で使用された命令セットを示します。

✓ The Parallel Universe

## アセンブリー表現を確認する

異なる ISA (インテル<sup>®</sup> AVX-512 など) 向けコードパスのアセンブリーを表示するには、調査グリッドでループを選択し、[Loop Assembly (ループ・アセンブリー)] タブをクリックします。

Francisco C.	III Carrend Danes		Vector	Call Time	Takal Time	Tona	Vectorized Lo
runction Ca	all Sites and Loops	•	Issues	Self Time▼	Total Time	Type	Vector ISA
± 5 [loop in	S491 at loops90.f:291	1)		n/a	n/a	Scalar Versions	
± <sup>©</sup> [loop ir	n S233 at loops90.f:983	] 🗆		0,030s 0	0,030s1	Vectorized (Body)	AVX
± <mark>௴</mark> [loop ir	n S161 at loops90.f:655	] 🗆	₽ 1 Poss	0,030s <b>0</b>	0,030s1	Vectorized (Body)	AVX2
± 🖔 [loop ir	n S341 at loops90.f:225	4]		0,010s l	0,030s1	Vectorized Versions	AVX2
⊡ [loop ir	n S414 at loops90.f:24	484]		0,030s 0	0,030s1	Vectorized (Body)	AVX2
□ 0 [loo]	p in S414 at loops90.f:2	2484]		0,030s 0	0,030s1	Vectorized (Body)	AVX2
□ [loo	p in S414 at loops90.f:	2484]		n/a	n/a	Vectorized (Peeled) [Not Executed]	AVX512
₩ 5 [loop	o in S414 at loops90.f:2	484]		n/a	n/a	Peeled [Not Executed]	
⊌ [loo	p in S414 at loops90.f:2	2484]		n/a	n/a	Vectorized (Body) [Not Executed]	AVX512
¥@ [loo	p in S414 at loops90.f:	2484]		n/a	n/a	Vectorized (Remainder) [Not Executed]	AVX512
⊌ [loo	p in S414 at loops90.f:2	2484]		n/a	n/a	Vectorized (Remainder) [Not Executed]	AVX2
≥ 5 [loop	o in S414 at loops90.f:2	484]		n/a	n/a	Remainder [Not Executed]	
E [loop in	n VBOR at loops90.f:33	49]		0,020s 0	0,020s1	Vectorized (Body)	AVX2
Module: Ico	d_f90.exe!0x140055c	67	1				
Module: Ico	Address Line	67		Ma	'	Assembly	
		Block 1:		<i>**</i>	- 11	Water 1, 2027	
	Address Line		0			Water 1, 2027	
	Address Line 0x140055c67	Block 1:		zmm0, 0x2	<u>'</u>	Water 1, 2027	
	Address Line 0x140055c67 0x140055c67 2484 0x140055c6b 2484 0x140055c72 2484	Block 1: add r8, 0x1 vpcmpd k1, vpaddd zmm1	kO, zmm1, , kO, zmm1	, zmm3		Assembly	
	Address Line 0x140055c67 0x140055c67 2484 0x140055c6b 2484 0x140055c72 2484 0x140055c78 2485	Block 1: add r8, 0x1 vpcmpd k1, vpaddd zmm1 vmovups zmm	k0, zmm1, , k0, zmm1 5, k1{z},	, zmm3 zmmword pt	r [r15+rdx	Assembly	
	Address Line 0x140055c67 0x140055c67 2484 0x140055c72 0x140055c72 2484 0x140055c78 2485 0x140055c77 2485	Block 1: add r8, 0x1 vpcmpd k1, vpaddd zmm1 vmovups zmm	kO, zmm1, , kO, zmm1 5, k1{z}, 6, k1{z},	, zmm3 zmmword pt zmmword pt	r [r15+rdx r [r15+rbx	Assembly  [*1]  [*1]	
	Address Line 0x140055c67 0x140055c67 2484 0x140055c72 0x140055c72 2484 0x140055c78 0x140055c77 2485 0x140055c86 2485	Block 1: add r8, 0x1 vpcmpd k1, vpaddd zmm1 vmovups zmm vmovups zmm vmovups zmm	k0, zmm1, , k0, zmm1 5, k1{z}, 6, k1{z}, 4, k1{z},	, zmm3 zmmword pt zmmword pt zmmword pt	r [r15+rd* r [r15+rb* r [r15+rbp	Assembly  [*1]  [*1]	
	Address Line 0x140055c67 0x140055c67 2484 0x140055c6b 2484 0x140055c72 2484 0x140055c78 2485 0x140055c7f 2485 0x140055c86 2485 0x140055c8d 2485	Block 1: add r8, 0x1 vpcmpd k1, vpaddd zmm1 vmovups zmm vmovups zmm vmovups zmm vfmadd213ps	k0, zmm1, , k0, zmm1 5, k1{z}, 6, k1{z}, 4, k1{z}, zmm6, k0,	, zmm3 zmmword pt zmmword pt zmmword pt zmm4, zmm	r [r15+rdx r [r15+rbx r [r15+rbp	Assembly  **1]  **1]  **1]	
	Address Line 0x140055c67 0x140055c67 2484 0x140055c6b 2484 0x140055c72 2484 0x140055c78 2485 0x140055c76 2485 0x140055c86 2485 0x140055c8d 2485 0x140055c93 2485	Block 1: add r8, 0x1 vpcmpd k1, vpaddd zmm1 vmovups zmm vmovups zmm vmovups zmm vfmadd213ps vmovups zmm	k0, zmm1, , k0, zmm1 5, k1{z}, 6, k1{z}, 4, k1{z}, zmm6, k0, word ptr [	, zmm3 zmmword pt zmmword pt zmmword pt zmm4, zmm	r [r15+rdx r [r15+rbx r [r15+rbp	Assembly  **1]  **1]  **1]	
Module: Icd	Address Line 0x140055c67 0x140055c67 2484 0x140055c72 0x140055c78 2485 0x140055c77 2485 0x140055c86 2485 0x140055c80 2485 0x140055c93 2485 0x140055c9a 2484	Block 1: add r8, 0x1 vpcmpd k1, vpaddd zmm1 vmovups zmm vmovups zmm vfmadd213ps vmovups zmm add r15, 0x	k0, zmm1, , k0, zmm1 5, k1{z}, 6, k1{z}, 4, k1{z}, zmm6, k0, word ptr [	, zmm3 zmmword pt zmmword pt zmmword pt zmm4, zmm	r [r15+rdx r [r15+rbx r [r15+rbp	Assembly  **1]  **1]  **1]	
	Address Line 0x140055c67 0x140055c67 2484 0x140055c6b 2484 0x140055c72 2484 0x140055c78 2485 0x140055c76 2485 0x140055c86 2485 0x140055c8d 2485 0x140055c93 2485	Block 1: add r8, 0x1 vpcmpd k1, vpaddd zmm1 vmovups zmm vmovups zmm vmovups zmm vfmadd213ps vmovups zmm	k0, zmm1, , k0, zmm1 5, k1{z}, 6, k1{z}, 4, k1{z}, zmm6, k0, word ptr [	, zmm3 zmmword pt zmmword pt zmmword pt zmm4, zmm r15+rsi*1]	r [r15+rdx r [r15+rbx r [r15+rbp	Assembly  **1]  **1]  **1]	

この機能を利用して、インテル® AVX2 とインテル® AVX-512 のコードパスの違いを確認できます。

√ The Parallel Universe 98

## ループのベクトル化に関する予備知識

一般的にベクトル化されたループは次の3つの部分で構成されます。

- **メインのベクトル本体:** 3 つの部分の中で最も高速です。
- オプションのピール部分: ループのアライメントされていないメモリー参照に使用されます。スカラーか、低速なベクトル命令を使用します。
- **剰余部分:** 反復回数 (トリップカウント) がベクトル長の倍数でない場合に生成されます。 スカラーか、低速なベクトル命令を使用します。

ベクトルレジスター幅が長くなると、ループのピール/剰余部分の反復回数が多くなります。

- データはアライメントし、コンパイラーにアライメントされていることを伝えます。
- 反復回数は、ベクトル長の倍数になるようにします。

## インテル® AVX-512 の診断例

### RTM ステンシル・プロジェクト

ステンシル計算は、地震探査の RTM (Reverse Time Migration: リバース・タイム・マイグレーション) アルゴリズムの基本です。有限差分法により波動方程式を解きます。このサンプルは、3 次元の 25 ポイントステンシルです。RTM ステンシルサンプル用にインテル® AVX-512 コードを生成したところ、コンパイラーはインテル® AVX-512 では 25.28 倍、インテル® AVX2 では 9.59 倍のスピードアップを予測しました (図 5)。

ベクトル長が 2 倍のため、インテル® AVX-512 コードは 2 倍高速になると予測しましたが、コンパイラーによって示された期待値は 2.63 倍でした。

その理由は、インテル®Advisor XE により解明できます。インテル®AVX2 コードにはスカラーの剰余部分がありますが、この剰余部分がインテル®AVX-512 ではベクトル化されています。



RTM ステンシルサンプルのスピードアップ

5

#### LCD ベクトル化ベンチマーク

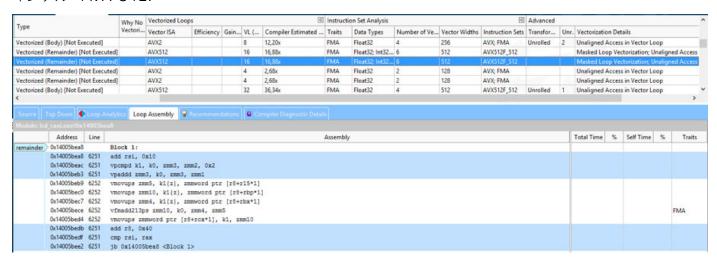
このサンプルでは、コンパイラーは 2 つのバージョンの期待値を 12.20 倍 (インテル® AVX2) と 36.34 倍 (インテル® AVX-512) と予測しました。インテル® AVX-512 コードのほうが 2.97 倍高速ですが、ベクトル長は 2 倍です。RTM ステンシルサンプルでは、コンパイラーはインテル® AVX2 の剰余ループをベクトル化できませんでした。

このサンプルでは、インテル® AVX2 とインテル® AVX-512 の剰余部分はともにベクトル化されています。 期待値が 2 倍を上回った理由は、インテル® AVX-512 のマスク付き操作によるものです。

### インテル® AVX2:

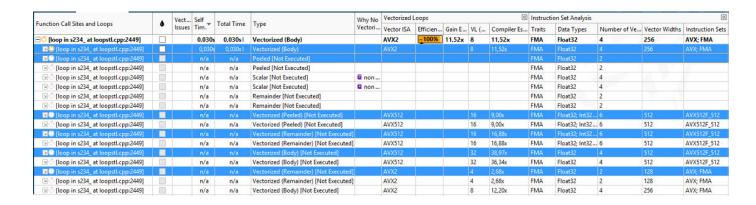
			Why No	Vectorized Loc	ps			40	Instruct	ion Set Analysis			<b>(4)</b>	Advanced							
Туре			Vectori	Vector ISA	Efficien	Gain	VL (	Compiler Esti	Traits	Data Types	Number of Ve	Vector Widths	Instruction Sets	Transfor	Unroll Fa	Vectorizati	ion De	tails			
/ectorized (	Body) [Not Execu	uted]		AVX2			8	12,20x	FMA	Float32	4	256	AVX; FMA	Unrolled	2	Unaligned	Acces	s in Ve	ector Lo	ор	
ectorized (	Remainder) [Not	t Executed)		AVX512			16	16,88x	FMA	Float32; Int32	6	512	AVX512F_512			Masked Lo	op Ve	ctoriza	ation; Ur	nalign	ed Access
ectorized (	Remainder) [Not	t Executed]		AVX512			16	16,88x	FMA	Float32; Int32	6	512	AVX512F_512			Masked Lo	op Ve	ctoriza	ation; Ur	nalign	ed Access
ectorized (	Remainder) [Not	t Executed]		AVX2			4	2,68x	FMA	Float32	2	128	AVX; FMA			Unaligned	Acces	s in Ve	ector Lo	ор	
/ectorized (	Remainder) [Not	t Executed]		AVX2			4	2,68x	FMA	Float32	2	128	AVX; FMA			Unaligned	Acces	s in Ve	ector Lo	ор	
ectorized (	Body) [Not Execu	uted]		AVX512			32	36,34x	FMA	Float32	4	512	AVX512F_512	Unrolled	1	Unaligned	Acces	s in Ve	ector Lo	ор	
																		-			
	Top Down 📗 I		Loo	Assembly	Recomme		all 🖬 C														
	Address		tics Loo	Assembly S	Recomme	ndation	s   <b>©</b> 0	ompiler Diagnosti		ssembly						Total Time	%	Self	f Time	%	Traits
Module: Ic	d_cxxi.exe!0x14	Line	ock 1:	Assembly S	Recomme	ndation		ompiler Diagnosti		Secondario - Vo						Total Time	%	Self	f Time	%	Traits
Module: Ic	Address	Line B1	ock 1:	m1, xmmword			"	ompiler Diagnosti		Secondario - Vo						Total Time	%	Self	f Time	%	Traits
Module: Ic	Address 0x14005c4b3	Line B1: 6252 vm	ock 1:		ptr (rex+	rsi*4]		ompiler Diagnosti		Secondario - Vo						Total Time	%	Self	f Time	%	Traits
Module: Ic	Address 0x14005c4b3 0x14005c4b3	Line B10 6252 vm 6252 vm	ock 1: ovups xm	ml, xmmword	ptr [rcx+ ptr [rdi+	rsi*4]		200		Secondario - Vo						Total Time	%	Self	f Time		Traits
Module: Ic	Address 0x14005c4b3 0x14005c4b3 0x14005c4b3	Line B10 6252 vm 6252 vm 6252 vf	ock 1: ovups xm ovups xm madd213p	m1, xmmword	ptr (rcx+ ptr [rdi+	rsi*4] rsi*4]		200		Secondario - Vo						Total Time	%	Self	f Time		
Module: Ic	Address 0x14005c4b3 0x14005c4b3 0x14005c4b8 0x14005c4b4	Line B10 6252 vm 6252 vm 6252 vm 6252 vm	ock 1: ovups xm ovups xm madd213p	m1, xmmword m0, xmmword s xmm1, xmm mword ptr [	ptr (rcx+ ptr [rdi+	rsi*4] rsi*4]		200		Secondario - Vo						Total Time	%	Self	f Time		
	Address 0x14005c4b3 0x14005c4b3 0x14005c4b8 0x14005c4bd 0x14005c4c3	Line B10 6252 vm 6252 vm 6252 vm 6252 vm 6252 vm 6251 add	ock 1: ovups xm ovups xm madd213p ovups xm	m1, xmmword m0, xmmword s xmm1, xmm mword ptr [	ptr (rcx+ ptr [rdi+	rsi*4] rsi*4]		200		Secondario - Vo						Total Time	%	Self	f Time		

#### インテル® AVX-512:



ベクトル化の詳細情報から、インテル® AVX-512 コードでは剰余ループでマスク付き操作が使用されており、16.88 倍のスピードアップにつながっています。一方、インテル® AVX2 の剰余ループは 2.60 倍のスピードアップにとどまっています。

マスク付き操作を利用して、インテル® AVX-512 バージョンでは「ピール」ループもベクトル化しています。 次のループは、インテル® AVX-512 バージョンではピール、本体、剰余ループがベクトル化されます。



インテル® AVX-512 のベクトル化された剰余ループは、ベクトル長 16 をすべて使用しているのに対し、インテル® AVX2 バージョンはベクトル長 4 のみーインテル® AVX2 の本体よりも少ない一を使用しています。インテル® AVX2 バージョンのピールループはスカラーのみであるのに対し、インテル® AVX-512 のピールループはベクトル化され、9.0 倍のスピードアップが期待できます。

# 要点のおさらい

インテル® Advisor XE では、次のことが可能です。

- 一度に、1 台のマシンで、複数の ISA 向けのコードを生成し、解析することができます。また、コンパイラー・レポートからパフォーマンスの期待値が得られます。
- 個々の命令で使用された ISA 固有の命令の「ファミリー」や、コードパス固有の特性を確認できます。

#### 関連情報 (英語):

- インテル® C++ コンパイラーのコード生成オプション
- インテル® Fortran コンパイラーのコード生成オプション
- インテル® C++ コンパイラーの x、Qx オプション
- インテル® Fortran コンパイラーの x、Qx オプション
- インテル® C++ コンパイラーの ax、Qax オプション
- インテル® Fortran コンパイラーの ax、Qax オプション

## まとめ

この記事では、インテル® Advisor XE 2016 の概要と、インテル® AVX-512 ISA 向けのコードをインテル® AVX2 対応プロセッサー・ベースのマシンで実行し、解析する機能を説明しました。 また、サンプルを用いてベクトル化アドバイザーにより C++ STL コードをベクトル化する方法を示しました。

ハードウェアを最大限に活用するには、ベクトル化とスレッド化を導入してコードを現代化する必要があります。この記事で説明した系統的なアプローチを採用し、インテル® Parallel Studio XE の強力なツールを活用することで、簡単にこの作業を行うことができます。



# インテル® Advisor XE を評価する