

インテル® ソフトウェア開発ツールで始める インテル® Inspector を使用した最適化

応用編

2019 年 4 月
エクセルソフト株式会社
テクニカルサポート - 竹田 賢人

本日の予定

10:30 – 17:00

- コードの現代化と最適化 10:30 – 11:00
- 並列アプリケーションのスケラビリティの問題を特定 11:00 – 12:00
- 昼食
- インテル® コンパイラーによる高度な最適化 13:00 – 14:00
- インテル® VTune™ Amplifier 応用編 14:00 – 15:00
- 休憩
- インテル® Advisor 応用編 15:15 – 16:15
- **インテル® Inspector 応用編** **16:15 – 16:45**
- まとめと Q/A 16:45 – 17:00

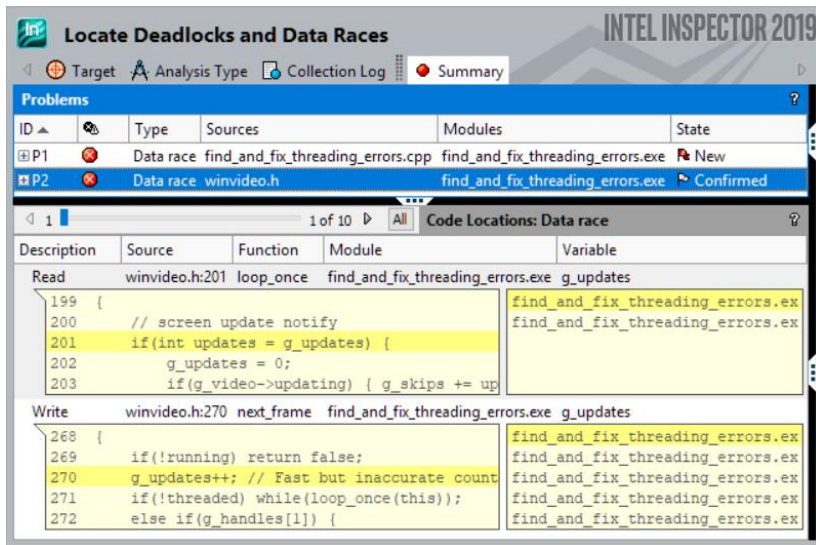


内容

- インテル® Inspector 2019 概要と新機能
- インテル® Inspector の不揮発性インスペクターの使用例

インテル® Inspector によるメモリーとスレッドのデバッグ

メモリーリーク、異常、データ競合、デッドロックの特定とデバッグ



正当性検証ツールにより ROI が 12%-21%¹ 向上

- 早期に問題を発見したほうが修正コストが少なくて済む
- 競合やデッドロックは簡単に再現できない
- メモリーエラーをツールなしで発見するのは困難

デバッガー統合により迅速な診断が可能

- 問題の直前にブレークポイントを設定
- デバッガーで変数とスレッドを確認

バージョン 2019 の新機能
不揮発性メモリーエラーを発見

- 不足している/冗長なキャッシュフラッシュ
- ストアフェンスの不足
- アウトオブオーダーの不揮発性メモリーストア
- PMDK トランザクションの Redo (やり直し) ログエラー

詳細: isus.jp/intel-inspector-xe/

¹コスト要因 - Square Project による分析

CERT: U.S. Computer Emergency Readiness Team および Carnegie Mellon CyLab
NIST: National Institute of Standards & Technology : Square Project の結果

バージョン 2019 の新機能

インテル® Inspector

電源をオフにしてもデータを保持するには？

- キャッシュから不揮発性メモリへのフラッシュが必要

不揮発性メモリエラーを発見

- 不足している/冗長なキャッシュフラッシュ
- ストアフェンスの不足
- アウトオブオーダーの不揮発性メモリーストア
- PMDK トランザクションの Redo (やり直し) ログエラー

The screenshot shows the Intel Inspector 'Problems' window. It lists three errors (P1, P2, P3) of type 'Missing cache flush'. The details pane shows the code locations for the first error, 'Missing cache flush'.

ID	Type	Sources	Modules	State
P1	Missing cache flush	MSVCR120D.dll:0x4B...	MSVCR120D.dll	New
P2	Missing cache flush	trace.pmem.cpp:201...	tachyon.exe	New
P3	Missing cache flush before unmap()	pmem_windows.cpp...	tachyon.exe	New

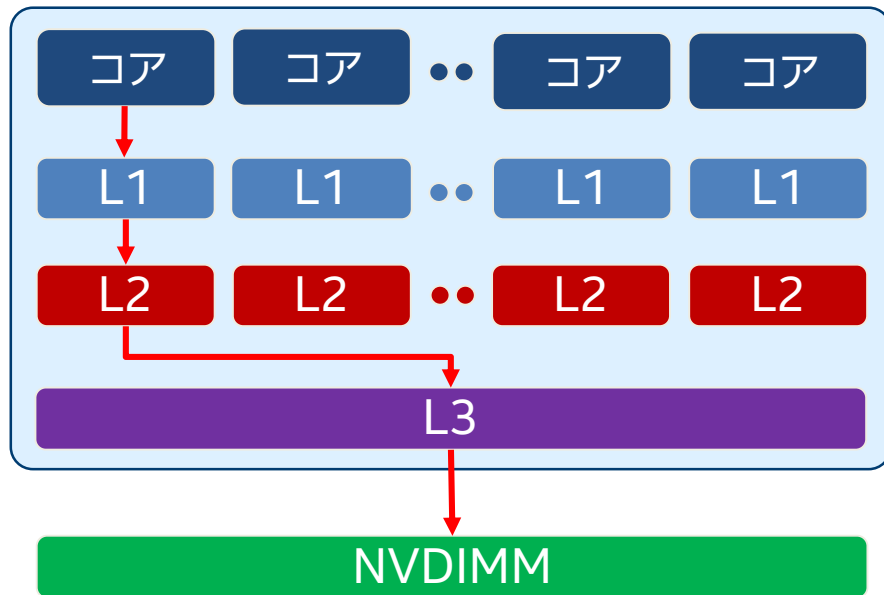
Description	Source	Function	Module	Variable
Controlled variable	trace.pmem.cpp:243	do_render	tachyon.exe	
241	color_t *pixel = &rb[width * y + x];		tachyon.exe!	do_re
242	*pixel = render_one_pixel(x, y, local		tachyon.exe!	three
243	rs->pixels_stored++;		tachyon.exe!	trace
244	drawing.put_pixel(*pixel);		tachyon.exe!	trace
245	}		tachyon.exe!	rende
Unflushed memory store	trace.pmem.cpp:242	do_render	tachyon.exe	
240	{		tachyon.exe!	do_re
241	color_t *pixel = &rb[width * y + x];		tachyon.exe!	three
242	*pixel = render_one_pixel(x, y, local		tachyon.exe!	trace
243	rs->pixels_stored++;		tachyon.exe!	trace
244	drawing.put_pixel(*pixel);		tachyon.exe!	rende

PMDK = Persistent Memory Developer Kit (不揮発性メモリ開発キット、旧 NVML)

不揮発性メモリー利用時のメモリー階層

- 不揮発性メモリーは、アプリケーションのパフォーマンスと信頼性を向上させる大きな可能性がある、新しいメモリー・ストレージ・テクノロジーです
- NVDIMM にあるデータは、バイトアドレス指定可能で、システムやプログラムがクラッシュしても保持されます。NVDIMM のアクセス・レイテンシーは、DRAM に匹敵します
- プログラムは、通常の CPU ロード/ストア命令を使用して NVDIMM を読み書きします

NVDIMM を使用するメモリー階層



ただし、コードのパフォーマンスを最大限に引き出すため、開発者はいくつかのプログラミングの課題に対処する必要があります

不揮発性メモリー利用時の問題

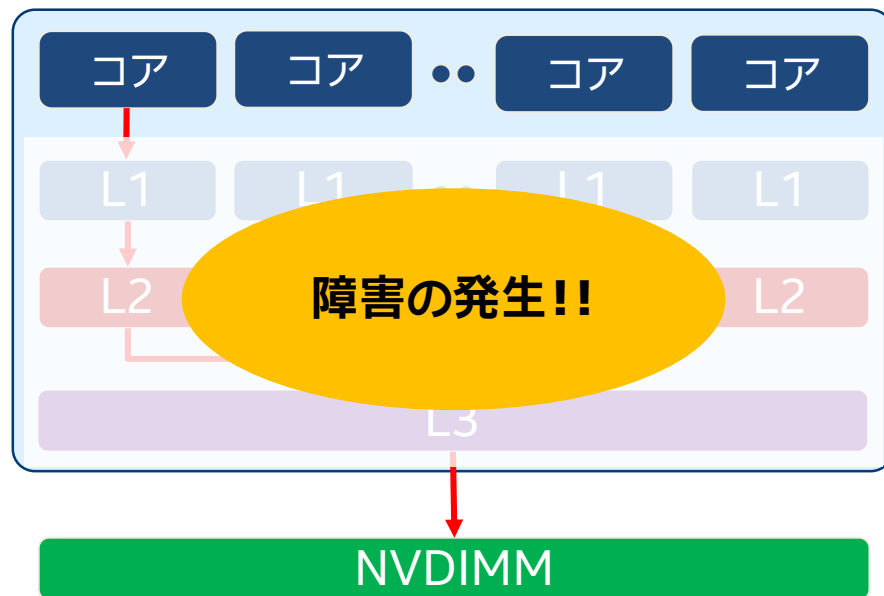
不揮発性メモリーへのストアはキャッシュの影響により直ちに永続化されません

データは、不揮発性メモリーに達するまで永続ではありません

不揮発メモリーへの格納順序とストア順序は異なる場合があります

揮発性キャッシュのデータは電源停止時に消失します

NVDIMM を使用するメモリー階層



<https://www.isus.jp/products/inspector/detect-persistent-memory-errors-with-persistence-inspector/>



不揮発性メモリーの利用例

次のコード例について考えてみます。

名前、住所、入力フラグを格納する address 構造体を扱います。

```
int main()
{
    struct address *head = NULL;
    int fd;
    fd = open("addressbook.pmem", O_CREAT|O_RDWR, 0666);
    posix_fallocate(fd, 0, sizeof(struct address));

    head = (struct address *)mmap(NULL, sizeof(struct address), PROT_READ|PROT_WRITE,
        MAP_SHARED, fd, 0);
    close(fd);

    strcpy(head->name, "Clark Kent");
    strcpy(head->address, "344 Clinton St, Metropolis, DC 95308");
    head->valid = 1;

    munmap(head, sizeof(struct address));

    return 0;
}
```

```
struct address {
    char name[64];
    char address[64];
    int valid;
}
```

munmap を呼び出す前に電力が失われた場合、

- head->name、head->address、および head->valid のいずれも、メモリーシステムに到達せず、永続化されない
- 3 つすべてが永続化される
- 1 つまたは 2 つのみが永続化される



NVDIMM を活用しつつ、データの一貫性と回復可能な状態を維持するために…

キャッシュをフラッシュするタイミングは？

- データはキャッシュから不揮発性メモリーへのフラッシュが必要
- しかし大量のフラッシュはパフォーマンスの低下を招く

キャッシュをフラッシュする順序は？

- 「head->valid」を設定した後に、「head->name」や「head->address」のフラッシュは正しいか

データはどの順序でストアすべきか

- 「head->name」や「head->address」をストアする前に「head->valid」の設定は正しいか

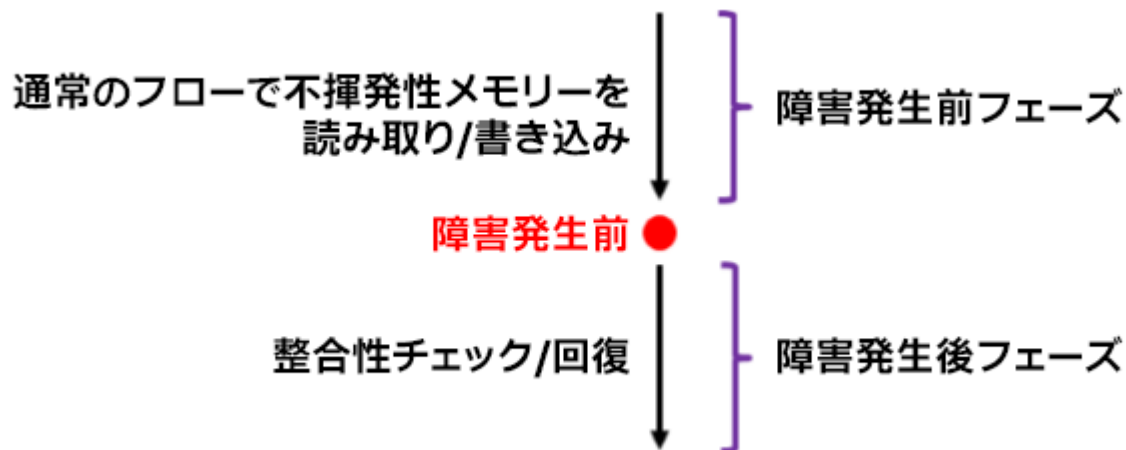
PMDK = Persistent Memory Developer Kit (不揮発性メモリー開発キット、旧 NVML)



不揮発性メモリー・アプリケーションの動作

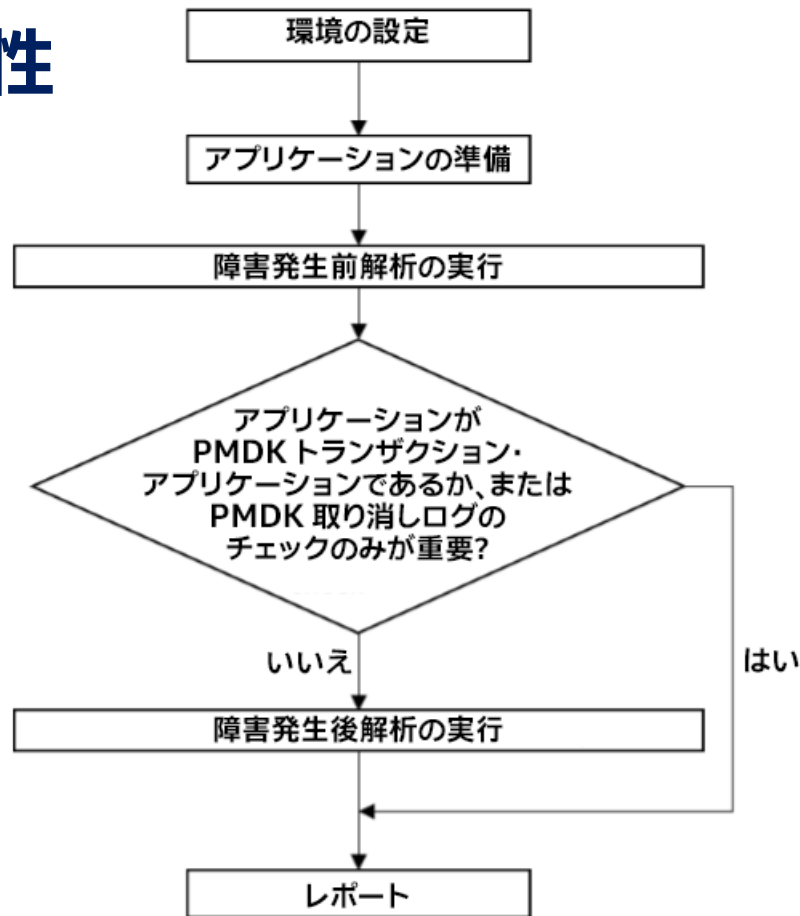
通常、障害によって不揮発性メモリー・アプリケーションは、障害発生前の実行と、障害発生後の実行の2つのフェーズに分けることができます

- 障害発生前フェーズ
- 障害発生後フェーズ



インテル® Inspector の不揮発性 インスペクターの使用フロー

- 環境の設定
- アプリケーションの準備
- インテル® Inspector の不揮発性インスペクターに障害発生後フェーズを通知
- 障害発生前フェーズを解析する
- 障害発生後フェーズを解析する
- 検出された問題をレポートする
 - キャッシュフラッシュの不足
 - 冗長または不要なキャッシュフラッシュ
 - アウトオブオーダーの不揮発性メモリーストア
 - 取り消しログがない更新
 - 更新がない取り消しログ



環境設定とアプリケーションの準備

指定したディレクトリー (例えば /opt/intel/) に Parallel Studio XE ツールのファイルがインストールされたら、インテル® Inspector の inspxe-vers.sh を実行してパスを追加します。

```
$ Source /opt/intel/inspector/inspxe-vars.sh
```

前述のとおり、不揮発性メモリー・アプリケーションは通常 2 つのフェーズで構成されます。インテル® Inspector の不揮発性インスペクターを使用するには、これらの 2 つのフェーズのコードを識別する必要があります



利用例を不揮発性インスペクターで解析する

```
struct address {
    char name[64];
    char address[64];
    int valid;
};
```

障害発生前フェーズ

```
int main()
{
    struct address *head = NULL;
    int fd;

    fd = open("addressbook.pmem", O_CREAT | O_RDWR, 0666);
    posix_fallocate(fd, 0, sizeof(struct address));

    head = (struct address *)mmap(NULL, sizeof(struct address),
        PROT_READ | PROT_WRITE, MAP_SHARED, fd, 0);
    close(fd);

    strcpy(head->name, "Clark Kent");
    strcpy(head->address, "344 Clinton St, Metropolis, DC 95308");
    head->valid = 1;

    ...
}
```

障害発生後フェーズ

```
int main()
{
    struct address *head = NULL;
    int fd;

    fd = open("addressbook.pmem", O_CREAT | O_RDWR, 0666);
    posix_fallocate(fd, 0, sizeof(struct address));

    head = (struct address *)mmap(NULL, sizeof(struct address),
        PROT_READ | PROT_WRITE, MAP_SHARED, fd, 0);
    close(fd);

    if(head->valid==1)
        printf("%s%s\n", head->name, head->address);

    ...
}
```



障害発生前後フェーズを解析する

次のコマンドは、障害発生前フェーズ解析を実行します:

```
$ pmeminsp cb [options] -- <application> <application-arguments>
```

次のコマンドは、障害発生後フェーズ解析を実行します:

```
$ pmeminsp ca [options] -- <application> <application-arguments>
```

不揮発性メモリーファイルにより操作している場合は、
-pmem-file <pmem-file> オプションを pmeminsp コマンドに指定する

cb : check-before-unfortunate-event

ca : check-after-unfortunate-event



検出された問題をレポートする

検出された不揮発性メモリーの問題のレポートを生成するには、次のコマンドを実行します:

```
$ pmeminsp rp [options] -- <before-unfortunate-event-application> [after-unfortunate-event-application]
```

インテル® Inspector の不揮発性インスペクターによって生成される診断例:

- キャッシュフラッシュの不足
- 冗長または不要なキャッシュフラッシュ
- アウトオブオーダーの不揮発性メモリーストア
- 取り消しログがない更新
- 更新がない取り消しログ



レポート例: キャッシュフラッシュの不足

不揮発性メモリーストア (最初のストア) のキャッシュフラッシュの不足は、常に後続の不揮発性メモリーストア (2 つ目のストア) に関連しています。潜在的な悪影響は、2 つ目のストアの後に障害が発生した場合、2 つ目のストアは永続化されますが、最初のストアは永続化されないことです

最初のメモリーストア

```
1 in /home/joe/pmeminsp/addressbook/writeaddressbook!main at writeaddressbook.c:24 - 0x6ED,  
2 in /lib/x86_64-linux-gnu/libc.so.6!__libc_start_main, at: - 0x21F43  
3 in /home/joe/pmeminsp/addressbook/writeaddressbook!_start at: - 0x594
```

これは、次に示す 2 つ目のメモリーストアの前にフラッシュされません

```
1 in /home/joe/pmeminsp/addressbook/writeaddressbook!main at: writeaddressbook.c:26 - 0x73F,  
2 in /lib/x86_64-linux-gnu/libc.so.6!__libc_start_main, at: - 0x21F43,  
3 in /home/joe/pmeminsp/addressbook/writeaddressbook!_start at: - 0x594
```

最初のストアの場所からのメモリーロードを以下に示します:

```
in /lib/x86_64-linux-gnu/libc.so.6!strlen at: - 0x889DA
```

これは、次に示す 2 つ目のストアの場所からのメモリーロードに依存します:

```
in /home/joe/pmeminsp/addressbook/readaddressbook!main at readaddressbook.c:22 - 0x6B0
```


コードの変更例

```
struct address {  
    char name[64];  
    char address[64];  
    int valid;  
};
```

- CLFLUSHOPT 命令を使用してキャッシュフラッシュのタイミングを制御します
- CLFLUSHOPT 命令の後に正しい順序付けを強制するために、ストアフェンスを実行します
- C コンパイラは組み込み関数、`_mm_clflushopt()`、`_mm_sfence()`を提供します

```
int main()  
{  
    struct address *head = NULL;  
    int fd;  
    fd = open("addressbook.pmem", O_CREAT | O_RDWR, 0666);  
    posix_fallocate(fd, 0, sizeof(struct address));  
  
    head = (struct address *)mmap(NULL, sizeof(struct address),  
    PROT_READ | PROT_WRITE, MAP_SHARED, fd, 0);  
    close(fd);  
  
    strcpy(head->name, "Clark Kent");  
    strcpy(head->address, "344 Clinton St, Metropolis, DC 95308");  
    _mm_clflushopt(&(head->name));  
    _mm_clflushopt(&(head->address));  
    _mm_sfence();  
  
    head->valid = 1;  
    _mm_clflushopt(&(head->valid));  
    _mm_sfence();  
  
    ...  
}
```

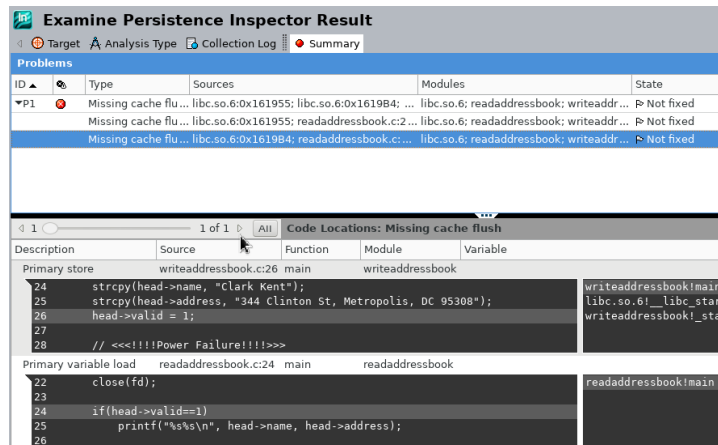


インテル® Inspector プロジェクトの作成

不揮発性インスペクターにより検出された不揮発メモリーに関するエラーは、インテル® Inspector の GUI から確認できます。

\$ pmem report コマンドに
-insp オプションを指定すると、
インテル® Inspector プロジェクトを
作成します。

実行後、.pmeminspdata ディレクトリが作成
され、以降の解析結果が連番で生成されます。



インテル® Inspector で不揮発性インスペクターの結果を開く
\$ inspxe-gui .pmeminspdata/r000pmem/r000pmem.inspxe



インテル® Inspector の不揮発性インスペクターに障害発生後フェーズを通知

インテル® Inspector の不揮発性インスペクターには、アプリケーションが障害発生後フェーズ解析の開始と停止をランタイムにツールに通知する API セットがあります

```
1 #define PMEMINSP_PHASE_AFTER_UNFORTUNATE_EVENT 0x2
2 void __pmeminsp_start(unsigned int phase);
3 void __pmeminsp_pause(unsigned int phase);
4 void __pmeminsp_resume(unsigned int phase);
5 void __pmeminsp_stop(unsigned int phase);
```

例えば、障害発生後フェーズが関数 `recover()` 呼び出しの間である場合、単純に関数の入口に `__pmeminsp_start(PMEMINSP_PHASE_AFTER_UNFORTUNATE_EVENT)` を配置し、関数の出口に `__pmeminsp_stop(PMEMINSP_PHASE_AFTER_UNFORTUNATE_EVENT)` を配置します



インテル® Inspector の不揮発性インスペクターに障害発生後フェーズの開始と停止を通知する例

```
1  #include "pmeminsp.h"
2
3  ...
4  ... ..
5
6  void recover(void)
7  {
8      __pmeminsp_start(PMEMINSP_PHASE_AFTER_UNFORTUNATE_EVENT);
9      ...
10     __pmeminsp_stop((PMEMINSP_PHASE_AFTER_UNFORTUNATE_EVENT);
11 }
12
13 void main()
14 {
15     ...
16     ... = mmap(...);
17     __pmeminsp_stop((PMEMINSP_PHASE_AFTER_UNFORTUNATE_EVENT);
18     ...
19     recover();
20 }
```

インテル® Inspector の不揮発性インスペクターの API は、libpmeminsp.so ライブラリーで定義されています

アプリケーションをビルドする際に、正しいオプションを指定します。以下に例を示します：
-I /home/joe/pmeminsp/include -L /home/joe/pmeminsp/lib64 -lpmeminsp



まとめ

- 不揮発性メモリーは、魅力的な新しいテクノロジーです
- ここで説明したように、このテクノロジーにはいくつかのプログラミングの課題があります
- これらの課題は、プログラム・ライフサイクルの早期に問題を発見し、非常に大きな投資対効果が得られる、インテル® Inspector の不揮発性インスペクターなどのツールを使用することで克服できます



