

ОПТИМИЗАЦИЯ КОДА

С.А.Немнюгин

Санкт-Петербургский Государственный Университет

s.nemnyugin@spbu.ru

nemnyugin@parserplus.com

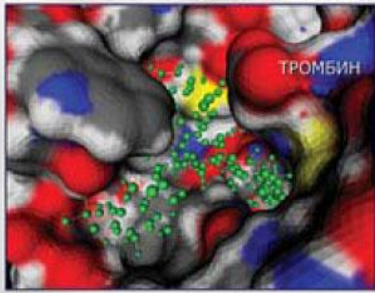
Наша цель?

- Решать более сложные задачи, используя более точные, более реалистические, следовательно, более сложные модели. Такие модели обладают более высокими прогностическими возможностями.
- Решать стандартные задачи быстрее.

Для чего это нужно?

Открыт и запатентован новый класс прямых ингибиторов тромбина – новое лекарство от тромбозов и важный компонент плазмозамещающих растворов

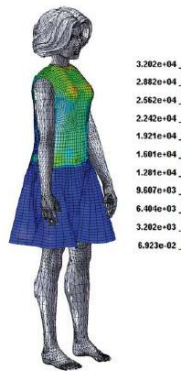
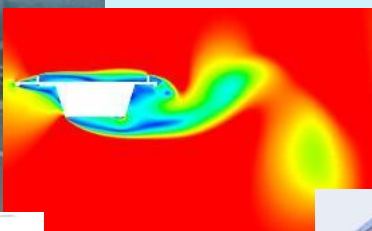
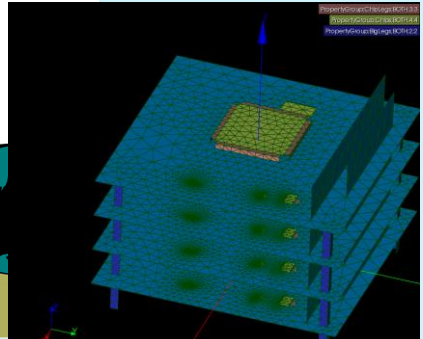
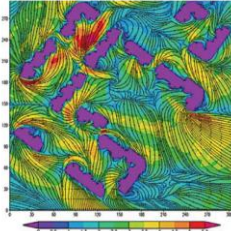
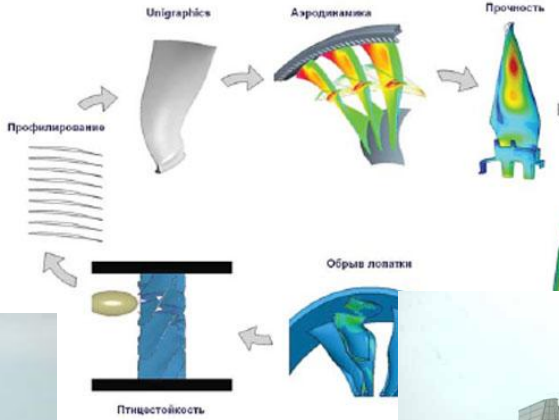
МГУ – дизайн ингибиторов с использованием суперкомпьютеров



На разработку понадобилось около 1,5 лет – обычно: 8 лет

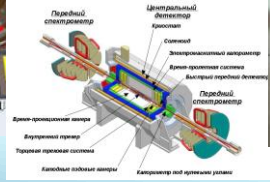
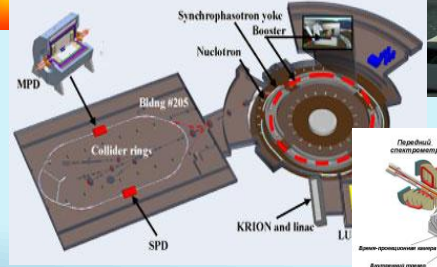
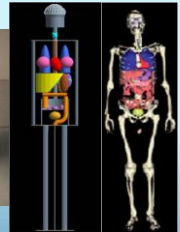
Ингибиторы в 50 раз быстрее

Проводятся испытания на животных



Судя из актуальных задач при проектировании швейно-трикотажных изделий является разработка новых методов конструирования одежды, учитывающих свойства тканей, волнонический состав, виды переплетений, плотность полотна, способы отделки, анизотропию свойств. Для решения этой задачи на основе пакета LS-DYNA был создан FEM-модель, позволяющий конструировать и исследовать на суперкомпьютере виртуальные платья из различных видов трикотажа. Задача сводится к тому, с помощью суперкомпьютера можно предсказать, как новое трикотажное изделие будет сидеть на фигуре женщины и насколько оно будет удобным в использовании (Допланина Н.Ю., Персирская А.Ю., Успенко И.Н.(ЮрГУ)).

Адронная терапия в лечении онкологических заболеваний





1. Разработка приложения построена таким образом, чтобы добиться максимальной производительности.

2. Приложение разработано, необходимо его оптимизировать, увеличив производительность.

Цикл оптимизации

1. Выявление «горячих пятен» (Hotspots).
2. Определение причин низкой эффективности:
 - промахи кэш-памяти;
 - доступ к данным;
 - простои выполнения программы;
 - ошибки предсказания ветвлений;
 - другие.
3. Оптимизация программы, измерение производительности, завершение оптимизации или повторение с п. 1.

Три уровня оптимизации:

1. Системный уровень (наибольший потенциал оптимизации).
2. Уровень приложения (умеренный потенциал оптимизации).
3. Микроархитектурный уровень (наименьший потенциал оптимизации).

1 шаг анализа производительности программы - на уровне системы.

- Анализ операций обмена с внешними носителями.
- Анализ использования оперативной памяти.
- Анализ взаимодействия с сетью.

Цель оптимизации на уровне системы – добиться наиболее эффективного взаимодействия программы с системой. Если программа мало загружает процессор из-за проблем на уровне системы, даже серьезное ускорение на уровне архитектуры не даст заметного выигрыша в производительности.

2 шаг - оптимизация на уровне приложения (оптимизация алгоритмов).

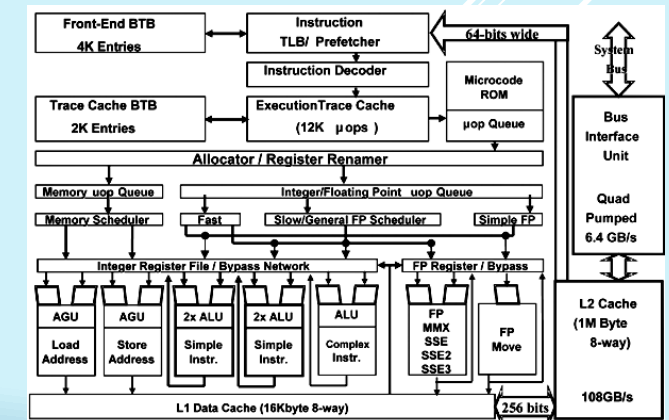
Выполняется анализ:

- эффективности использования прикладного программного интерфейса;
- эффективности реализации многопоточности;
- наличия блокировок;
- другие.

3 (самый нижний) уровень анализа – уровень архитектуры.

Ключевые факторы:

- использование кэш-памяти;
- выравнивание данных;
- другие вопросы.



Intel® VTune Amplifier XE 2013

Intel® VTune Amplifier XE 2013 – инструмент динамического анализа приложений.

Многоплатформенный: MS Windows (включая Windows Server 2012), Linux.

Архитектуры: Intel® Xeon Phi, Sandy Bridge-EP (Xeon E5), Ivy Bridge (22-нм Core i5 и i7) и другие.

Частичная несовместимость с Hyper V.

Поддержка: C/C++, Fortran, .NET, ассемблер, JAVA, C#.

Интеграция с Microsoft Visual Studio (включая VS 2012).

Возможность работы в режиме командной строки (CLI).

Поддержка автономного интерфейса.

Широкий спектр видов анализа.

Поддержка регрессионного тестирования производительности.

Возможность сравнения результатов тестирования производительности.

Входит в состав следующих пакетов:

- Intel® Parallel Studio XE
- Intel® Cluster Studio XE

Технические детали

Возможны проблемы при одновременном использовании с Hyper V (доступны только базовые виды алгоритмического анализа). Остановить ВМ, выключить Hyper V.

В некоторых ситуациях проблемы могут быть разрешены перезагрузкой драйверов:

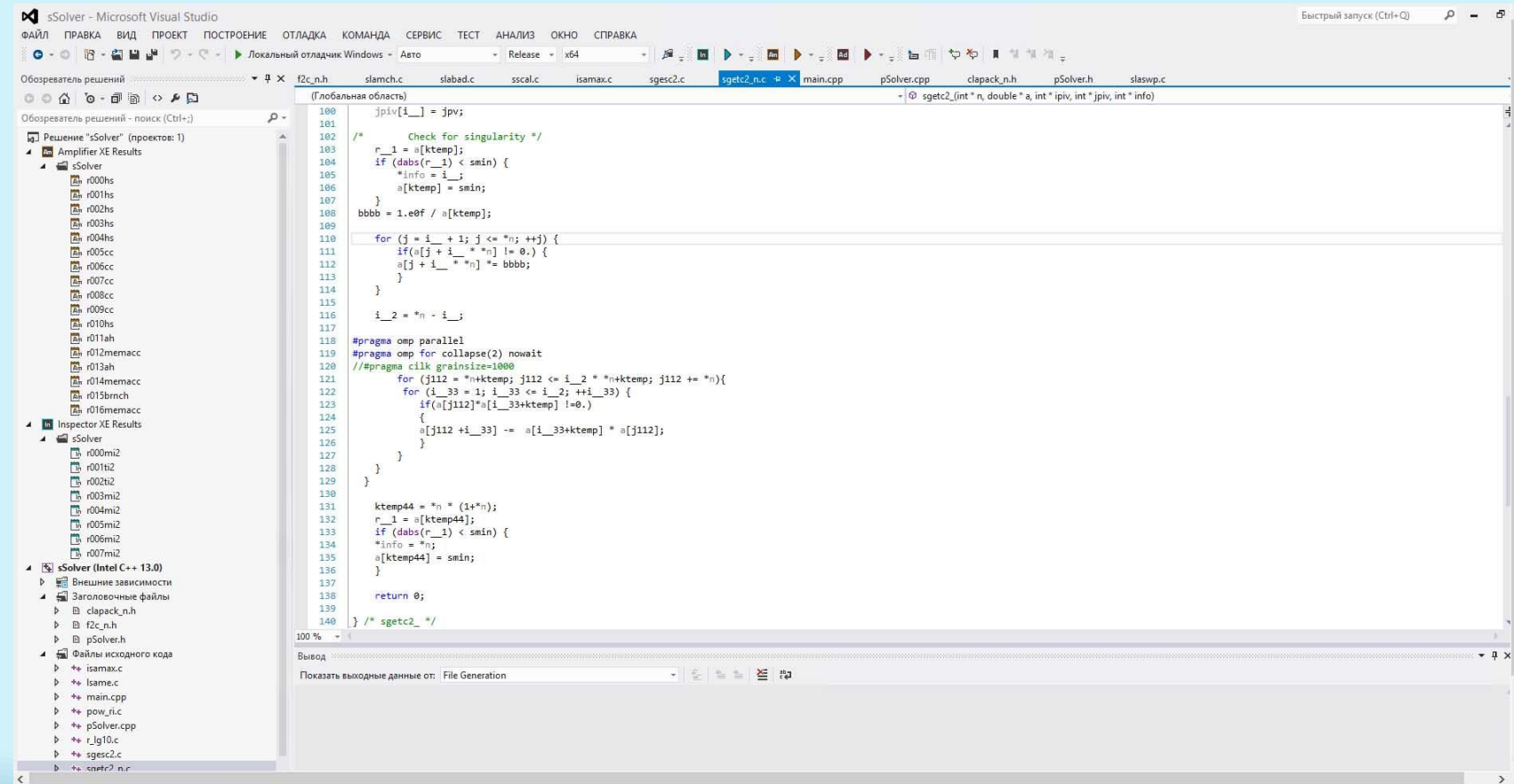
```
C:\Program Files (x86)\Intel\VTune Amplifier XE 2013\bin32>amplxe-sepreg.exe -u paх
```

```
C:\Program Files (x86)\Intel\VTune Amplifier XE 2013\bin32>amplxe-sepreg.exe -i
```

Для выполнения анализа приложения требуется:

- исполняемый (бинарный) файл;
- исходный файл (не обязательно, но желательно, поскольку в этом случае результаты сбора статистики можно «привязать» к исходному коду программы).

Необходим *правильно подготовленный тестовый набор данных*, соответствующий «стандартной» для данного приложения ситуации. Запуск приложения с этим набором данных даёт опорную точку, по которой будет определяться эффективность различных методов оптимизации производительности.



```
100 jpv[i_] = jpv;
101
102 /* Check for singularity */
103 r_1 = a[ktemp];
104 if (dabs(r_1) < smin) {
105     *info = i_;
106     a[ktemp] = smin;
107 }
108 bbbb = 1.e0f / a[ktemp];
109
110 for (j = i_ + 1; j <= n; ++j) {
111     if (a[j + i_ * n] != 0.) {
112         a[j + i_ * n] *= bbbb;
113     }
114 }
115
116 i_2 = n - i_;
117
118 #pragma omp parallel
119 #pragma omp for collapse(2) nowait
120 // #pragma cilk grainsize=1000
121 for (j112 = *n+ktemp; j112 <= i_2 * *n+ktemp; j112 += *n){
122     for (i_33 = 1; i_33 <= i_2; ++i_33) {
123         if (a[j112+i_33+ktemp] != 0.)
124         {
125             a[j112+i_33] += a[i_33+ktemp] * a[j112];
126         }
127     }
128 }
129
130 ktemp44 = *n * (1+i*n);
131 r_1 = a[ktemp44];
132 if (dabs(r_1) < smin) {
133     *info = *n;
134     a[ktemp44] = smin;
135 }
136
137 return 0;
138
139 } /* sgetc2_ */
140
```

Analysis Type

- Algorithm Analysis
 - Basic Hotspots
 - Advanced Hotspots
 - Concurrency
 - Locks and Waits
- Intel Core 2 Processor Analysis
- Nehalem / Westmere Analysis
- Sandy Bridge / Ivy Bridge / Haswell Analysis
 - General Exploration**
 - Bandwidth
 - Access Contention
 - Branch Analysis
 - Client Analysis
 - Core Port Saturation
 - Cycles and uOps
 - Memory Access
 - Port Saturation
- Intel Atom Processor Analysis
- Knights Corner Platform Analysis
- Power Analysis
- Custom Analysis

General Exploration - Sandy Bridge / Ivy Bridge

Copy

Analyze general issues affecting the performance of your application. This analysis type is based on the hardware event-based sampling collection. Press F1 for more details.

Windows Store application data collection is disabled for this analysis. To enable this feature, run the product with the administrative privileges.

- Collect stacks
- Analyze memory bandwidth

Details

Events configured for CPU: Intel(R) Xeon(R) E5 processor

NOTE: For analysis purposes, Intel VTune Amplifier XE 2013 may adjust the Sample After values in the table below by a multiplier. The multiplier depends on the value of the Duration time estimate option specified in the Project Properties dialog.

Event Name	Sample After	LBR Filter	
ARITH.FPU_DIV_ACTIVE	2000000	None	Cycles when divider is busy executing divide operations
BR_MISP_RETIRE.ALL_BRANCHES_PS	400000	None	Mispredicted macro branch instructions retired. (Precise Event - PEBS)
CPU_CLK_UNHALTED.REF_TSC	2000000		Reference cycles when the core is not in halt state.
CPU_CLK_UNHALTED.THREAD	2000000		Core cycles when the core is not in halt state.
DSB2MITE_SWITCHES.PENALTY_CYCLES	2000000	None	Decode Stream Buffer (DSB)-to-MITE switch true penalty cycles
DTLB_LOAD_MISSES.STLB_HIT	100000	None	Load operations that miss the first DTLB level but hit the second and do not ca
DTLB_LOAD_MISSES.WALK_DURATION	2000000	None	Cycles when PMH is busy with page walks
ICACHE.MISSES	200000	None	Instruction cache, streaming buffer and victim cache misses*
IDQ.MS_CYCLES	2000000	None	Cycles when uops are being delivered to Instruction Decode Queue (IDQ) whil
IDQ.UOPS_NOT_DELIVERED.CORE	2000000	None	Uops not delivered by the Frontend to the Backend of the machine, while the

- Collect stacks
- Estimate call counts
- Analyze memory bandwidth
- Analyze user tasks

Analyze Processor Graphics events:

GPU sampling interval, us:

Start

Start Paused

Project Properties

Command Line...

sSolver - Microsoft Visual Studio

ФАЙЛ ПРАВКА ВИД ПРОЕКТ ПОСТРОЕНИЕ ОТЛАДКА КОМАНДА СЕРВИС ТЕСТ АНАЛИЗ ОКНО СПРАВКА

Обозреватель решений

Обозреватель решений

Решение "sSolver"

Am Amplifier

sSolver

r000mi2

r001ti2

r002ti2

r003mi2

r004mi2

r005mi2

r006mi2

r007mi2

r013ah

r014memacc

r015bmch

r016memacc

r017hs

In Inspector XE Results

sSolver

r000mi2

r001ti2

r002ti2

r003mi2

r004mi2

r005mi2

r006mi2

r007mi2

sSolver (Intel C++ 13.0)

Внешние зависимости

Заголовочные файлы

clapack_n.h

f2c_n.h

pSolver.h

Файлы исходного кода

isamax.c

lsame.c

main.cpp

pow_fi.c

pSolver.cpp

r_lg10.c

список файлов

f2c_n.h

slamch.c

slabad.c

sscal.c

isamax.c

sgesc2.c

sgetc2_n.c

main.cpp

pSolver.cpp

clapack_n.h

pSolver.h

slaswp.c

D:\sSolver\x64\Release\sSolver.exe

initialization times = 0.22939

Intel VTune Amplifier XE 2013

Resume

Pause

Stop

Cancel

Mark Timeline

Elapsed time: 00:00:11

Application Output

Collector Messages

Вывод

Показать выходные данные от: Построение

```

1> slamch.c
1> slaswp.c
1> sscal.c
1> main.cpp
1> pSolver.cpp
1> xilink: executing 'link'
1> sSolver.vcxproj -> D:\sSolver\x64\Release\sSolver.exe

```

Basic Hotspots Hotspots by CPU Usage viewpoint (change) ?

- Analysis Target
- Analysis Type
- Collection Log
- Summary
- Bottom-up
- Caller/Callee
- Top-down Tree
- Tasks and Frames

Elapsed Time: 143.905s

Total Thread Count: 16
 Overhead Time: 3.893s
 Spin Time: 114.607s
 CPU Time: 893.911s
 Paused Time: 0s

A significant portion of CPU time is spent waiting. Use this metric to discover which synchronizations are spinning. Consider adjusting spin wait parameters, changing the lock implementation (for example, by backing off then descheduling), or adjusting the synchronization granularity.

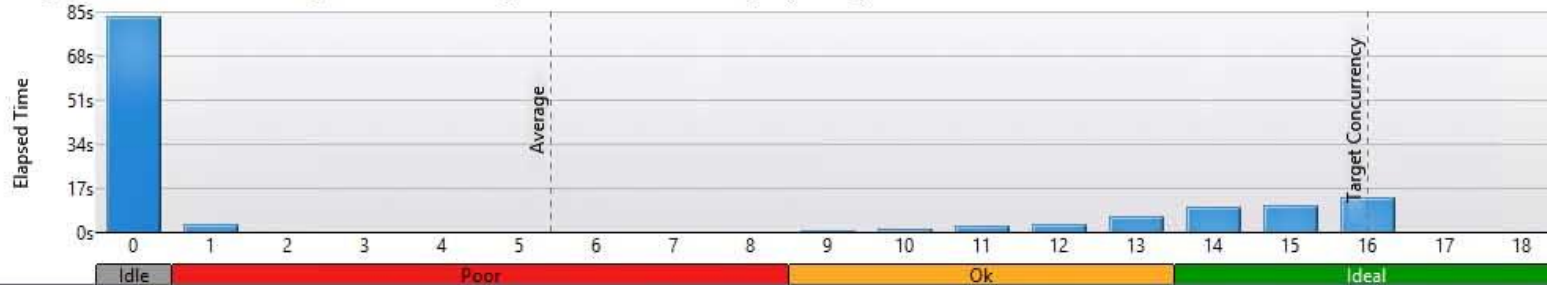
Top Hotspots

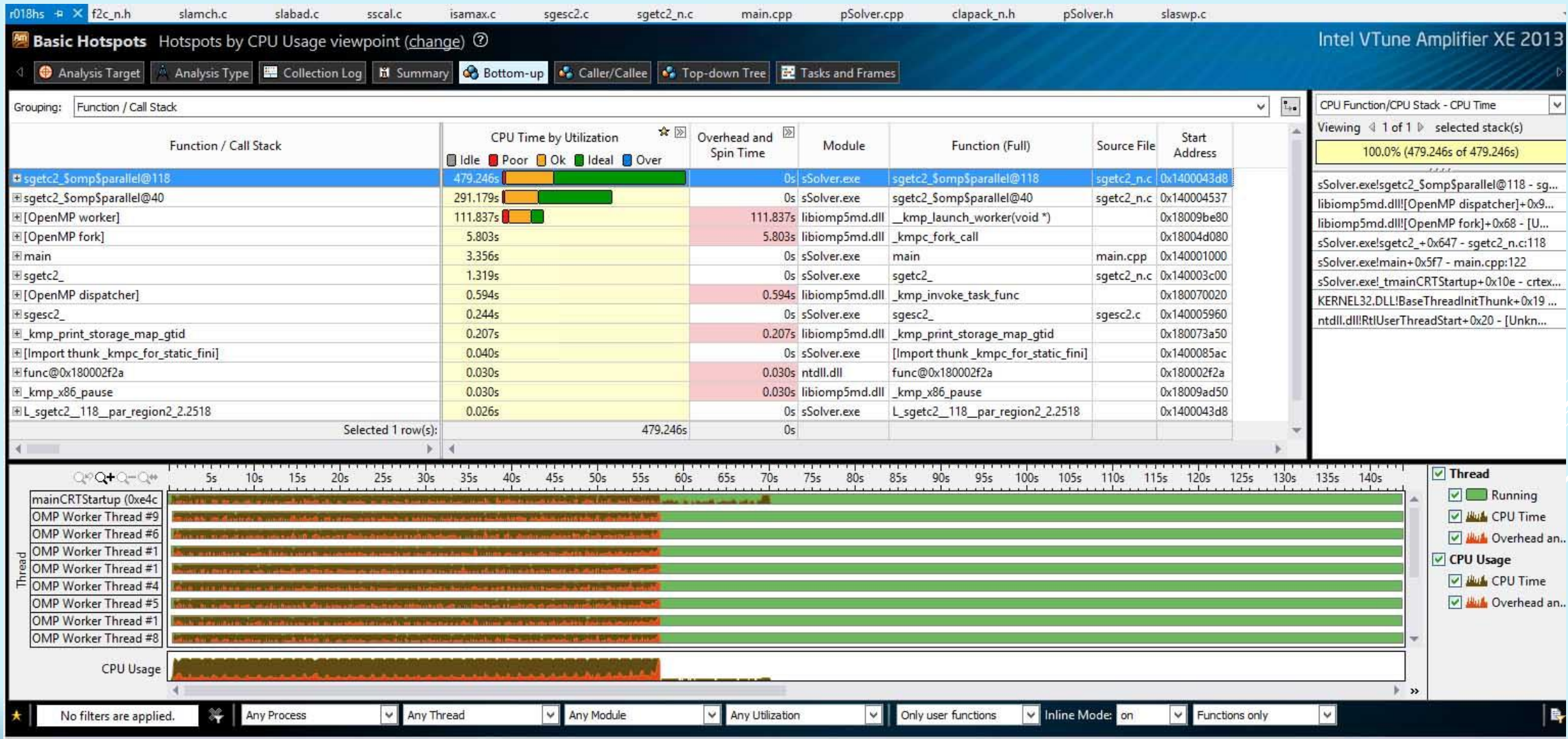
This section lists the most active functions in your application. Optimizing these hotspot functions typically results in improving overall application performance.

Function	CPU Time
sgetc2_Somp\$parallel@118	479.246s
sgetc2_Somp\$parallel@40	291.179s
[OpenMP worker]	111.837s
[OpenMP fork]	5.803s
main	3.356s
[Others]	2.489s

CPU Usage Histogram

This histogram represents a breakdown of the Elapsed Time. It visualizes what percentage of the wall time the specific number of CPUs were running simultaneously. CPU Usage may be higher than the thread concurrency if a thread is executing code on a CPU while it is logically waiting.





Intel VTune Amplifier XE 2013

Basic Hotspots Hotspots by CPU Usage viewpoint (change) ?

Analysis Target Analysis Type Collection Log Summary Bottom-up Caller/Callee Top-down Tree Tasks and Frames sgetc2_n.c

Source Assembly Assembly grouping: Address

Source Line	Source	CPU Time: Total by Utilization					CPU Time: Self by Utilization					Ov. an.	Ov. an.
		Idle	Poor	Ok	Ideal	Over	Idle	Poor	Ok	Ideal	Over		
104	if (dabs(r_1) < smin) {											0.0%	
105	*info = i_;											0.0%	
106	a[ktemp] = smin;											0.0%	
107	}											0.0%	
108	bbbb = 1.e0f / a[ktemp];											0.0%	
109												0.0%	
110	for (j = i_ + 1; j <= *n; ++j) {											0.0%	
111	if(a[j + i_ * *n] != 0.) {											0.0%	
112	a[j + i_ * *n] *= bbbb;											0.0%	
113	}											0.0%	
114	}											0.0%	
115												0.0%	
116	i_2 = *n - i_;											0.0%	
117												0.0%	
118	#pragma omp parallel	483.199s					0s					0.0%	0s
119	#pragma omp for collapse(2) nowait	0.020s					0.020s					0.0%	0s
120	//#pragma cilk grainsize=1000											0.0%	
121	for (j112 = *n+ktemp; j112 <= i_2 * *n+ktemp; j112 += *n){	119.238s					119.238s					0.0%	0s
122	for (i_33 = 1; i_33 <= i_2; ++i_33) {	43.965s					43.965s					0.0%	0s
123	if(a[j112]*a[i_33+ktemp] !=0.)	194.140s					194.140s					0.0%	0s
124	{											0.0%	
125	a[j112 + i_33] -= a[i_33+ktemp] * a[j112];	121.884s					121.884s					0.0%	0s
126	}											0.0%	
127	}											0.0%	
128	}											0.0%	
129	}											0.0%	
Selected 1 row(s):		483.199s					0s					0.0%	0s

CPU Function/CPU Stack - CPU Time

Viewing 1 of 1 selected stack(s)

100.0% (479.246s of 479.246s)

sSolver.exe!sgetc2_Somp\$parallel@118 - sg...

libiomp5md.dll![[OpenMP dispatcher]+0x9...

libiomp5md.dll![[OpenMP fork]+0x68 - [U...

sSolver.exe!sgetc2_+0x647 - sgetc2_n.c:118

sSolver.exe!main+0x5f7 - main.cpp:122

sSolver.exe!_tmainCRTStartup+0x10e - crtex...

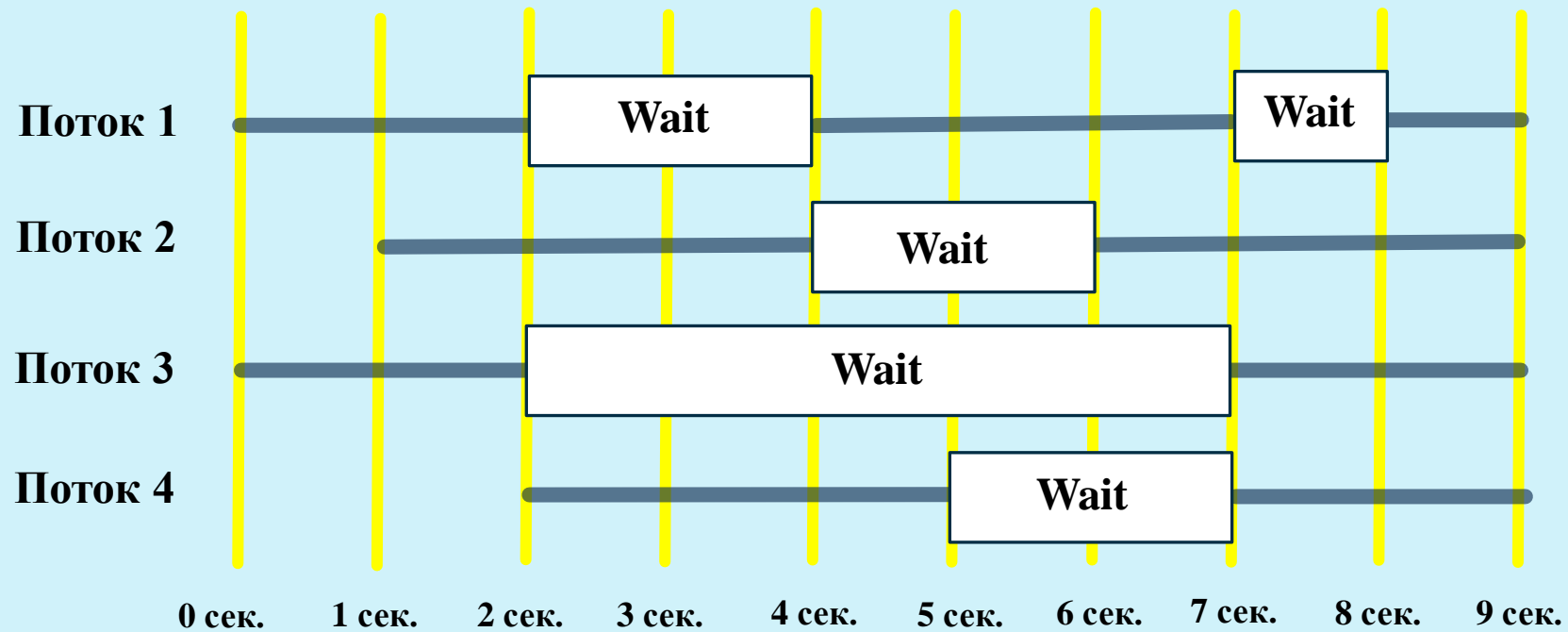
KERNEL32.DLL!BaseThreadInitThunk+0x19 ...

ntdll.dll!RtlUserThreadStart+0x20 - [Unkn...

No filters are applied. Any Process Any Thread Any Module Any Utilization Only user functions Inline Mode: on Functions only

Метрики производительности

Метрика	Описание
Available CPU Time	Общее время выполнения на всех ядрах
CPI	Cycles Per Instruction. Метрика, на которую следует обратить внимание в первую очередь. Хорошее значение 0.75, плохое значение 4. «Плохое» значение CPI может означать как неудачную организацию вычислений, так и неоптимальное использование логических ядер процессора (с технологией HT).
CPU Time	Время, затраченное активным процессором на выполнение потока. В многопоточном случае суммируется по всем потокам (логическим ядрам).
CPU Time by Utilization	Время, затраченное активным процессором на выполнение функции (время выполнения вызываемых функций не учитывается).
CPU Time:Total	Время, затраченное активным процессором на выполнение функции и всех вызываемых из неё функций.
Cx Residency	Время, проведённое в состоянии сна.
Elapsed Time	Время выполнения программы = время завершения программы – время запуска программы.



Elapsed Time = 9 секунд.

CPU Time = $(2 + 3 + 1) + (3 + 3) + (2 + 2) + (3 + 2) = 21$ секунда.

Wait Time = $2 + 1 + 5 + 2 = 10$ секунд.

Метрика	Описание
Idle Time	Время, в течение которого нить неактивна, а система не может переключиться на выполнение другой задачи.
Inactive Time	Время, в течение которого нить остаётся вытесненной из исполнения.
Overhead Time	Время, в течение которого проходит с момента освобождения ресурса его предыдущим обладателем до захвата следующим собственником. Чем меньше это время, тем лучше. Если объём работы фиксирован, а степень параллелизма увеличивается, Overhead Time будет расти.
Spin Time	Wait Time, в течение которого процессор был занят. Spin возникает, когда программные средства синхронизации выполняют опрос ЦП, в то время как поток находится в состоянии ожидания.
Total Thread Count	Количество исполняющихся потоков.
Wait Time	Длительность простоя потока в результате действия механизмов синхронизации.
Synchronization Context Switches	Количество переключений контекста в результате явного вызова функций синхронизации.
и другие, всего около 35	

Метрики производительности, основанные на аппаратных событиях

Метрика	Событие	Описание
False Sharing		Простой процессора в результате попытки доступа к разным элементам данных, находящихся в одной строке кэш-памяти.
Assists	FP_ASSIST.ANY	Некоторые операции могут быть выполнены не аппаратно, а только с помощью микрокода (например, арифметические операции с денормализованными числами). Объём микропрограммы – несколько сотен команд.
L1 Misses		Промахи кэш-памяти 1 уровня. Для Intel® Xeon™ Phi.
Branch Mispredict	BR_MISP_RETIRED.ALL_BRANCHES_PS	Ошибка предсказания ветвления. Если ветвление предсказано неправильно, инструкции из неправильно предсказанной ветви всё равно выполняются. Это лишние затраты времени.
Cache Usage		Эффективность использования кэш-памяти. Связана с локальностью данных. Характерное время доступа к данным из L1 20 тактов, из L2 250 тактов.
LLC Miss		Промахи кэш-памяти уровня, ближайшего к оперативной памяти.
Split Loads/Split Stores		Загрузка/выгрузка элемента данных, когда он занимает 2 строки кэш-памяти (длина строки 64 байта).

Метрика	Событие	Описание
DTLB Overhead	DTLB_LOAD_MISSES.STLB_HIT DTLB_MISSES	DTLB (Data Translation Look-ahead Buffers) позволяют минимизировать обращения к таблице страниц, используемой при работе с виртуальной памятью. Буферы организованы в многоуровневую иерархию, чем больше путь к требуемым данным, тем больше накладные расходы.
Memory Bus Transactions		Количество транзакций через шину.
Vectorization Usage		Для Intel® Xeon™ Phi. Отношение числа элементов данных, обработанных векторными инструкциями, к числу векторных инструкций. Значения 8, 16 соответствуют хорошей векторизации циклов.
Bus Lock		Блокировки доступа к шине. Возникают при использовании различных видов синхронизации.
Execution Stalls	RESOURCE_STALLS.ANY	Вычислительные ресурсы ЦП используются полностью, однако операции с большой латентностью сериализуются, ожидая критически важные ресурсы.
Issued uOps	UOPS_ISSUED.ANY	Количество микроинструкций, выполняемых ядром. На каждом такте аппаратный поток генерирует до 4 микроинструкций. Если реальное количество меньше, производительность.
ICache Misses	ICACHE.MISSES	Пропуски кэш-памяти декодированных инструкций.
Другие.		

Intel® VTune™ Amplifier позволяет:

- определить, какие части программы содержат «хотспоты» (потребляют большую часть процессорного времени);
- определить, какие последовательности вызовов определяют производительность приложения;
- определить, какие части программы неэффективно используют процессор;
- выявить объекты синхронизации, которые негативно влияют на производительность программы;
- локализовать участки кода, в которых неэффективно используются аппаратные ресурсы: память, шина и др.;
- анализировать производительность, конфликты потоков, простои, энергопотребление;
- определить, где и почему работа приложения приводит к неэффективному потреблению электроэнергии (только в Linux);
- другие виды анализа (в том числе Frame и Task анализ).

Результаты расширенного анализа аппаратной EBS-статистики отображаются с помощью предустановленных средств просмотра:

- **Hotspots** – определение фрагментов программы, на выполнение которых затрачивается наибольшая часть процессорного времени.
- **Hardware Event Counts** – счётчик событий процессора.
- **Hardware Event Sample Counts** – счётчик полной статистики событий процессора.
- **Hardware Issues** – определение фрагментов программы, неэффективно использующих аппаратные ресурсы.
- **General Exploration** – определение проблем, связанных с неэффективным использованием ресурсов микроархитектуры Sandy Bridge и Intel® Atom™.
- **Bandwidth** – определение фрагментов программы, генерирующих большой поток данных в DRAM для микроархитектур Sandy Bridge, Ivy Bridge и Nehalem.
- Если выбрана опция **Collect stacks**, все средства просмотра дополняются метриками, помогающими определить критические пути вызовов функций, проанализировать конфликты потоков и энергопотребление для этих путей.

Эффективность использования процессора

- *Idle* – все ядра находятся в состоянии ожидания. Ни один поток не выполняется.
- *Poor* – доля одновременно работающих ядер $< 50\%$.
- *Ok* – доля одновременно работающих ядер от 51% до 85% .
- *Ideal* – доля одновременно работающих ядер $> 86\%$.

Эффективность многопоточного параллелизма

- *Idle* – все потоки находятся в состоянии ожидания. Ни один поток не выполняется.
- *Poor* – низкая эффективность. Доля используемых потоков $< 50\%$ от степени параллелизма архитектуры.
- *Ok* – хорошая эффективность. Доля используемых потоков от 51% до 85% от степени параллелизма архитектуры.
- *Ideal* – очень хорошая эффективность. Доля используемых потоков от 86% до 115% от степени параллелизма архитектуры.
- *Over* – избыточная эффективность. Доля используемых потоков $> 115\%$ от степени параллелизма архитектуры.

Виды анализа Intel® Vtune Amplifier XE

Algorithm analysis

- **Basic Hotspots.** Интервал сбора статистики 10 мс. Используются ЦП таймеры высокой точности. Интервал сбора статистики GPU 1000 мкс. Построение временной диаграммы. Сбор статистики по пользовательским задачам.
- **Advanced Hotspots.** Используется для определения положения «хотспотов». В дополнение к базовому уровню анализируются стеки вызовов, переключения контекста, анализируется метрика CPI и другие аспекты. Анонсированы небольшие накладные расходы. Для сбора статистики используется драйвер. Статистика собирается по событиям CPU_CLK_UNHALTED.REF_TSC, CPU_CLK_UNHALTED.THREAD, INST_RETIRED.ANY.
- **Concurrency.** Анализ реализации многопоточного параллелизма на уровне логических ядер. Этот вид анализа может использоваться для поиска избыточной синхронизации и накладных расходов.
- **Locks and Waits.** Блокировки и простои. Этот вид анализа позволяет определить ожидание при синхронизации, операций ввода-вывода, а также их влияние на производительность приложения.

Intel Core 2 Processor Analysis

- General Exploration.
- Memory Access.
- Bandwidth.
- Bandwidth Breakdown.
- Cycles and uOps.

Nehalem / Westmere Analysis

(Core i5, Core i7, Xeon E7, ...)

- General Exploration.
- Memory Access.
- Read Bandwidth.
- Write Bandwidth.
- Cycles and uOps.
- Front End Investigation.

Sandy Bridge / Ivy Bridge / Haswell Analysis

(Intel® Xeon™ E5, Core i3, Core i5, Core i7, ...)

- **General Exploration.** Около 40 событий.
- **Memory Access.** Более 10 событий.
- **Bandwidth.** Оценка объёма данных, считываемых из и записываемых в память через контроллер памяти, определение, достигается ли насыщение пропускной способности. 4 события.
- **Access Contention.** Анализ работы с кэш-памятью, блокировок, влияющих на быстродействие и т.л.
- **Cycles and uOps.**
- **Branch Analysis.** Анализ эффективности предсказания ветвлений.
- **Client Analysis.**
- **Core Port Saturation.**
- **Port Saturation.**

Intel Atom Processor Analysis

General Exploration.

Knights Corner Platform Analysis

(Intel® Xeon™ Phi)

- Hotspots.
- General Exploration.
- Bandwidth.

Power Analysis

- CPU Sleep States.
- CPU Frequency.

Custom Analysis

Intel® Inspector XE 2013

Многоплатформенный: MS Windows, Linux.

Поддержка: C/C++, C#, Fortran.

Интеграция с Microsoft Visual Studio (включая VS 2012).

Специальная подготовка кода не требуется.

Поиск и локализация:

- некорректного доступа к памяти;
- утечек памяти;
- некорректного использования указателей;
- переполнения буферов;
- гонок за данными (heap races, stack races);
- взаимных блокировок;
- доступа к чужим стекам;
- и других ошибок работы с памятью и реализации многопоточности.

Поддержка Intel® Xeon™ Phi.

Возможность анализа MPI-приложений на ошибки памяти и ошибки многопоточности.

Поддержка Intel® TBB, Intel® Cilk™ Plus, OpenMP.

Возможность ограничивать область анализа.

Поддержка командной работы над проектом.

sSolver - Microsoft Visual Studio

ФАЙЛ ПРАВКА ВИД ПРОЕКТ ПОСТРОЕНИЕ ОТЛАДКА КОМАНДА СЕРВИС ТЕСТ АНАЛИЗ ОКНО СПРАВКА

Локальный отладчик Windows Авто Release x64

Обозреватель решений

Обозреватель решений - поиск (Ctrl+)

Inspector XE Results

- sSolver
 - r000mi2
 - r001ti2
 - r002ti2
 - r003mi2
 - r004mi2
 - r005mi2
 - r006mi2
 - r007mi2
- sSolver (Intel C++ 13.0)
 - Внешние зависимости
 - Заголовочные файлы
 - clapack_n.h
 - f2c_n.h
 - pSolver.h
 - Файлы исходного кода
 - isamax.c
 - lsame.c
 - main.cpp
 - pow_r1.c
 - pSolver.cpp
 - r_lg10.c
 - sgesc2.c
 - sgetc2_n2.c
 - slabad.c
 - slamch.c
 - slaswp.c
 - sscal.c
 - Файлы ресурсов

Configure Analysis Type Intel Inspector XE 2013

Analysis Type

Memory Error Analysis

2x-20x Detect Leaks
10x-40x Detect Memory Problems
20x-80x Locate Memory Problems

Analysis Time Overhead Memory Overhead

Detect Memory Problems Copy

Medium scope memory error analysis type. Increases the load on the system and the time and resources required to perform analysis. Press F1 for more details.

- Detect memory leaks upon application exit
- Detect resource leaks
- Enable interactive memory growth detection
- Enable on-demand memory leak detection
- Detect still-allocated memory at application exit

Stack frame depth: 8

- Analyze without debugger
Run an analysis and report all detected problems. Use to view correctness issues without stopping in the debugger to examine them.
- Enable debugger when problem detected
Run an analysis under the debugger and stop every time a problem is detected. Use to allow investigation of every problem detected.
- Select analysis start location with debugger

Start Stop Reset Leak/Growth Detection Show Leaks/Growth Now Close

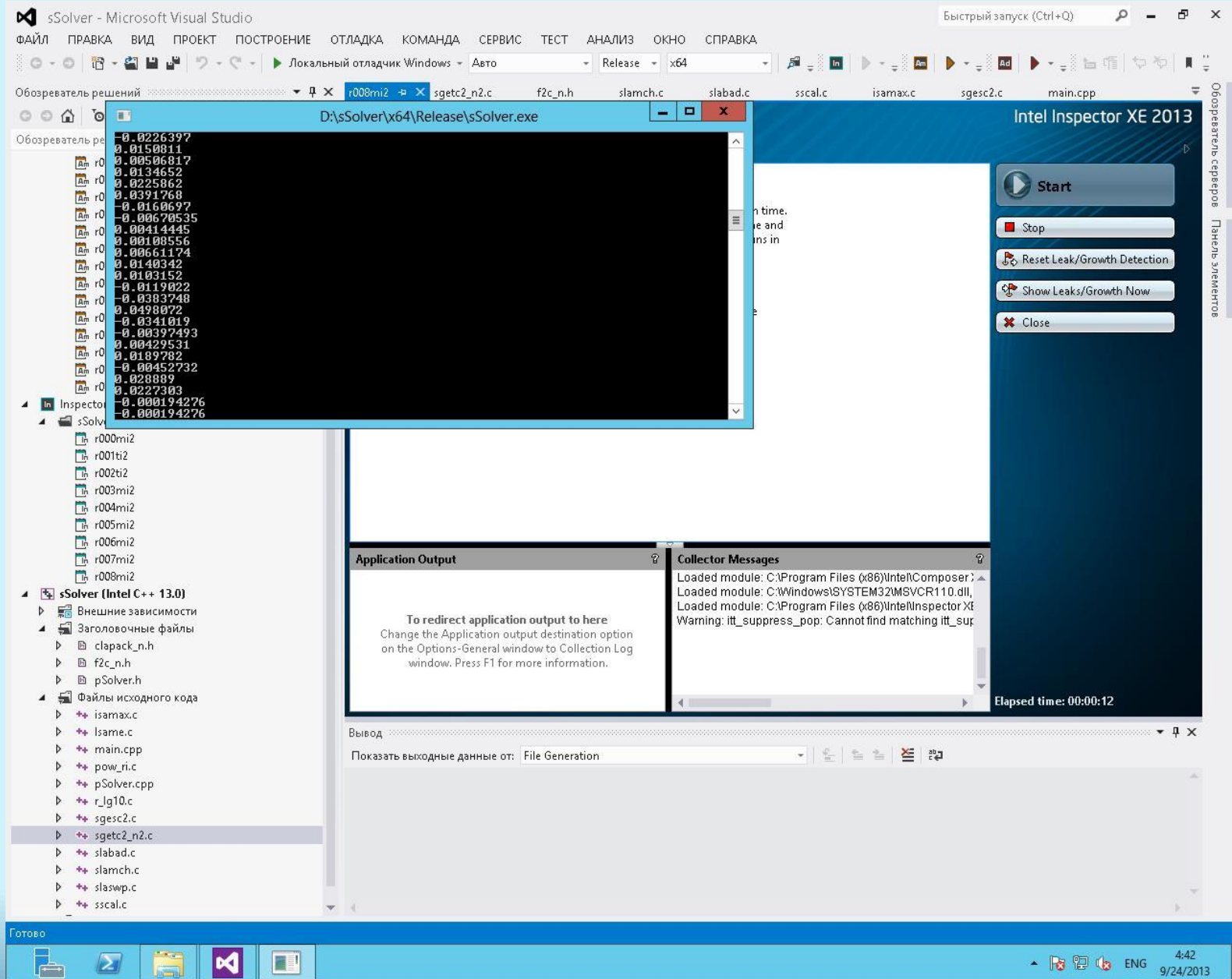
Project Properties... Command Line...

Вывод

Показать выходные данные от: File Generation

Готово

4:26 9/24/2013



sSolver - Microsoft Visual Studio

ФАЙЛ ПРАВКА ВИД ПРОЕКТ ПОСТРОЕНИЕ ОТЛАДКА КОМАНДА СЕРВИС ТЕСТ АНАЛИЗ ОКНО СПРАВКА

Локальный отладчик Windows Авто Release x64

Обозреватель решений r008mi2 sgetc2_n2.c f2c_n.h slamch.c slabad.c sscal.c isamax.c sgesc2.c main.cpp

Detect Memory Problems Intel Inspector XE 2013

Target Analysis Type Collection Log Summary

ID	Type	Sources	Modules	Object Size	State
P1	Memory leak	main.cpp	sSolver.exe	4000	New
P2	Memory leak	main.cpp	sSolver.exe	2000000	Not fixed
P3	Memory leak	main.cpp	sSolver.exe	2000000	New
P4	Memory leak	main.cpp	sSolver.exe	4000	New
P5	Memory leak	main.cpp	sSolver.exe	4000	New
P6	Memory leak	main.cpp	sSolver.exe	2000	New
P7	Memory leak	main.cpp	sSolver.exe	2000	New
P8	Memory not deallocated	locale0.cpp	MSVCP110.dll	16	Not fixed

Filters Severity: Error (7 item(s)), Warning (1 item(s))
Type Memory leak (7 item(s)), Memory not deallocated (1 item(s))
Source locale0.cpp (1 item(s)), main.cpp (7 item(s))
Module MSVCP110.dll (1 item(s)), sSolver.exe (7 item(s))
State

Code Locations: Memory leak

Description	Source	Function	Module	Object Size	Offset
Allocation site	main.cpp:121	main	sSolver.exe	2000	
119	//	omp_set_num_threads(1);			sSolver.exe!main - main.cpp:1
120		start = omp_get_wtime();			sSolver.exe!_tmainCRTStartup
121		pSolver solver(ab, n);			KERNEL32.DLL!BaseThreadInitTh
122		solver.decompose();			ntdll.dll!RtlUserThreadStart
123		solver.solve(b);			

Timeline: LdrGetDllFullName (3740)

Выход: Показать выходные данные от: File Generation

Готово

4:44 9/24/2013

sSolver - Microsoft Visual Studio

ФАЙЛ ПРАВКА ВИД ПРОЕКТ ПОСТРОЕНИЕ ОТЛАДКА КОМАНДА СЕРВИС ТЕСТ АНАЛИЗ ОКНО СПРАВКА

Локальный отладчик Windows Авто Release x64

Обозреватель решений

Обозреватель решений - поиск (Ctrl+)

Inspector XE Results

sSolver

- r000mi2
- r001ti2
- r002ti2
- r003mi2
- r004mi2
- r005mi2
- r006mi2
- r007mi2
- r008mi2

sSolver (Intel C++ 13.0)

- Внешние зависимости
- Заголовочные файлы
 - clapack_n.h
 - f2c_n.h
 - pSolver.h
- Файлы исходного кода
 - isamax.c
 - lsame.c
 - main.cpp
 - pow_fi.c
 - pSolver.cpp
 - r_lg10.c
 - sgesc2.c
 - sgetc2_n2.c

Configure Analysis Type

Analysis Type

Threading Error Analysis

10x-40x Detect Deadlocks

20x-80x Detect Deadlocks and Data Races

40x-160x Locate Deadlocks and Data Races

Analysis Time Overhead

Memory Overhead

Detect Deadlocks and Data Races

Medium scope threading error analysis type. Increases the load on the system and the time and resources required to perform analysis. Press F1 for more details.

Terminate on deadlock

Stack frame depth: 1

Analyze without debugger

Run an analysis and report all detected problems. Use to view correctness issues without stopping in the debugger to examine them.

Enable debugger when problem detected

Run an analysis under the debugger and stop every time a problem is detected. Use to allow investigation of every problem detected. Not recommended when running a threading analysis because of extremely slow execution time.

Select analysis start location with debugger

Run target application under the debugger with analysis disabled until you choose to turn on analysis. Before starting, set a code breakpoint to stop execution prior to where you want analysis to begin. Select Debug > Continue with Inspector XE Analysis to resume execution and begin analysis...

Start

Stop

Reset Leak/Growth Detection

Show Leaks/Growth Now

Close

Project Properties...

Command Line...

Выход

Показать выходные данные от: Построение

```

1> slamch.c
1> slaswp.c
1> sscal.c
1> main.cpp
1> pSolver.cpp
1> xilink: executing 'link'
1> sSolver.vcxproj -> D:\sSolver\x64\Release\sSolver.exe
===== Перестроение всех: успешно: 1, с ошибками: 0, пропущено: 0 =====

```

Готово

5:04 9/24/2013

sSolver - Microsoft Visual Studio

ФАЙЛ ПРАВКА ВИД ПРОЕКТ ПОСТРОЕНИЕ ОТЛАДКА КОМАНДА СЕРВИС ТЕСТ АНАЛИЗ ОКНО СПРАВКА

Обозреватель решений r009ti2 x sgetc2_n.c f2c_n.h slamch.c slabad.c sscal.c isamax.c sgesc2.c main.cpp

Обозреватель решений D:\sSolver\x64\Release\sSolver.exe

```

r002hs 0.00316265
r003hs -0.00552277
r004hs -0.00930876
r005cc -0.00446991
r006cc -0.0146289
r007cc -0.0101848
r008cc -0.00332073
r009cc -0.0301523
r010hs -0.0140945
r011ah -0.00989478
r012me -0.0184737
r013ah -0.0083259
r014me -0.00669726
r015br -0.0143087
r016me discrepancy = 1.59358e-014
r017hs relative discrepancy = 4.73714e-014
r018hs solve times =46.3716
r019hs

```

Inspector XE Results

- sSolver
 - r000mi2
 - r001ti2
 - r002ti2
 - r003mi2
 - r004mi2
 - r005mi2
 - r006mi2
 - r007mi2
 - r008mi2
 - r009ti2
- sSolver (Intel C++ 13.0)
 - Внешние зависимости
 - Заголовочные файлы
 - slamch_n.h
 - f2c_n.h
 - pSolver.h
 - Файлы исходного кода
 - isamax.c
 - lsame.c
 - main.cpp
 - pow_ric
 - pSolver.cpp
 - r_lg10.c
 - sgesc2.c

Memory used by collector process and target application: 756 Mb

Show details

Application Output

To redirect application output to here
Change the Application output destination option on the Options-General window to Collection Log window. Press F1 for more information.

Collector Messages

Warning: Inspector does not support the Microsoft Parallel...
Loaded module: C:\Program Files (x86)\Intel\Inspector XE...
Warning: One or more threads in the application access...

Elapsed time: 00:01:33

Выход

Показать выходные данные от: Построение

```

1> slamch.c
1> slaswp.c
1> sscal.c
1> main.cpp
1> pSolver.cpp
1> xilink: executing 'link'
1> sSolver.vcxproj -> D:\sSolver\x64\Release\sSolver.exe
===== Перестроение всех: успешно: 1, с ошибками: 0, пропущено: 0 =====

```

Готово

5:06 9/24/2013

Microsoft Visual Studio - sSolver

ФАЙЛ ПРАВКА ВИД ПРОЕКТ ПОСТРОЕНИЕ ОТЛАДКА КОМАНДА СЕРВИС ТЕСТ АНАЛИЗ ОКНО СПРАВКА

Локальный отладчик Windows Авто Release x64

Обозреватель решений

Обозреватель решений - поиск (Ctrl+;)

Inspector XE Results

- sSolver
 - r000mi2
 - r001ti2
 - r002ti2
 - r003mi2
 - r004mi2
 - r005mi2
 - r006mi2
 - r007mi2
 - r008mi2
 - r009ti2
- sSolver (Intel C++ 13.0)
 - Внешние зависимости
 - Заголовочные файлы
 - clapack_n.h
 - f2c_n.h
 - pSolver.h
 - Файлы исходного кода
 - isamax.c
 - lsame.c
 - main.cpp
 - pow_ric
 - pSolver.cpp
 - r_lg10.c
 - sgesc2.c

Intel Inspector XE 2013

Target Analysis Type Collection Log Summary

Problems

ID	Type	Sources	Modules	State
P1	Data race	sgetc2_n2.c	sSolver.exe	New
P2	Data race	sgetc2_n2.c	sSolver.exe	New
P3	Data race	sgetc2_n2.c	sSolver.exe	New
P4	Data race	sgetc2_n2.c	sSolver.exe	New
P5	Data race	sgetc2_n2.c	sSolver.exe	New

Filters

Severity: Error (5 item(s))

Type: Data race (5 item(s))

Source: sgetc2_n2.c (5 item(s))

Module: sSolver.exe (5 item(s))

State: New (5 item(s))

Suppressed: Not suppressed (5 item(s))

Code Locations: Data race

Description	Source	Function	Module
Write	sgetc2_n2.c:49	sgetc2_omp\$parallel@45	sSolver.exe
<pre> 47 for (jp = i_; jp <= *n; ++jp) { //0 48 // ktemp441 = jp * *n; 49 for (ip = i_; ip <= *n; ++i 50 // #pragma omp critical 51 // kto55 = ip + jp * *n/* </pre>			
Write	sgetc2_n2.c:49	sgetc2_omp\$parallel@45	sSolver.exe
<pre> 47 for (jp = i_; jp <= *n; ++jp) { //0 48 // ktemp441 = jp * *n; 49 for (ip = i_; ip <= *n; ++i 50 // #pragma omp critical 51 // kto55 = ip + jp * *n/* </pre>			

Timeline

- OMP Worker Thread #1 (3908)
- OMP Worker Thread #2 (4948)

Выход

Показать выходные данные от: Построение

```

1> slamch.c
1> slaswp.c
1> sscal.c
1> main.cpp
1> pSolver.cpp
1> xilink: executing 'link'
1> sSolver.vcxproj -> D:\sSolver\x64\Release\sSolver.exe
===== Перестроение всех: успешно: 1, с ошибками: 0, пропущено: 0 =====

```

Готово

5:08 9/24/2013

sSolver - Microsoft Visual Studio

ФАЙЛ ПРАВКА ВИД ПРОЕКТ ПОСТРОЕНИЕ ОТЛАДКА КОМАНДА СЕРВИС ТЕСТ АНАЛИЗ ОКНО СПРАВКА

Локальный отладчик Windows - Авто Release x64

Обозреватель решений

Обозреватель решений - поиск (Ctrl+;)

Inspector XE Results

- sSolver
 - r000mi2
 - r001ti2
 - r002ti2
 - r003mi2
 - r004mi2
 - r005mi2
 - r006mi2
 - r007mi2
 - r008mi2
 - r009ti2
- sSolver (Intel C++ 13.0)
 - Внешние зависимости
 - Заголовочные файлы
 - clapack_n.h
 - f2c_n.h
 - pSolver.h
 - Файлы исходного кода
 - isamax.c
 - lsame.c
 - main.cpp
 - pow_i.c
 - pSolver.cpp
 - r_lg10.c
 - sgesc2.c

Intel Inspector XE 2013

Data race

Write - Thread OMP Worker Thread #2 (4948) (sSolver.exe!sgetc2_omp\$parallel@45 - sgetc2_n2.c:52)

```

sgetc2_n2.c Disassembly (sSolver.exe!0:557d)
47     for (jp = i_; jp <= *n; ++jp) { //0
48     //     ktemp441 = jp * *n;
49     //     for (ip = i_; ip <= *n; ++ip) { //1
50     //pragma omp critical
51     //     kto55 = ip + jp * *n/*ktemp441*/;
52     //     r_l = dabs(a[ip + jp * *n]);
53     //     if (r_l >= xmax) { //2
54     // Data race
55     //     xmax = r_l;
56     // Data race
57     //     ipv = ip;
58     //     jpv = jp;
  
```

Call Stack

sSolver.exe!sgetc2_omp\$parallel@45 - sgetc2_n2.c:52

Write - Thread main (5500) (sSolver.exe!sgetc2_omp\$parallel@45 - sgetc2_n2.c:52)

```

sgetc2_n2.c Disassembly (sSolver.exe!0:557d)
47     for (jp = i_; jp <= *n; ++jp) { //0
48     //     ktemp441 = jp * *n;
49     //     for (ip = i_; ip <= *n; ++ip) { //1
50     //pragma omp critical
51     //     kto55 = ip + jp * *n/*ktemp441*/;
52     //     r_l = dabs(a[ip + jp * *n]);
53     //     if (r_l >= xmax) { //2
54     // Data race
55     //     xmax = r_l;
56     // Data race
57     //     ipv = ip;
58     //     jpv = jp;
  
```

Call Stack

sSolver.exe!sgetc2_omp\$parallel@45 - sgetc2_n2.c:52

sSolver.exe!sgetc2_ - sgetc2_n2.c:45

Выход

Показать выходные данные от: Построение

```

1> slamch.c
1> slaswp.c
1> sscal.c
1> main.cpp
1> pSolver.cpp
1> xilink: executing 'link'
1> sSolver.vcxproj -> D:\sSolver\x64\Release\sSolver.exe
===== Перестроение всех: успешно: 1, с ошибками: 0, пропущено: 0 =====
  
```

Готово

5:10 9/24/2013

sSolver - Microsoft Visual Studio

ФАЙЛ ПРАВКА ВИД ПРОЕКТ ПОСТРОЕНИЕ ОТЛАДКА КОМАНДА СЕРВИС ТЕСТ АНАЛИЗ ОКНО СПРАВКА

Локальный отладчик Windows - Авто Release x64

Обозреватель решений

Обозреватель решений - поиск (Ctrl+)

Inspector XE Results

sSolver

- r000mi2
- r001ti2
- r002ti2
- r003mi2
- r004mi2
- r005mi2
- r006mi2
- r007mi2
- r008mi2
- r009ti2

sSolver (Intel C++ 13.0)

- Внешние зависимости
- Заголовочные файлы
 - clarsck_n.h
 - f2c_n.h
 - pSolver.h
- Файлы исходного кода
 - isamax.c
 - isame.c
 - main.cpp
 - pow_ri.c
 - pSolver.cpp
 - r_lg10.c
 - sgesc2.c

Обозреватель решений: sgetc2_n2.c, f2c_n.h, slamch.c, slabad.c, sscal.c, isamax.c, sgesc2.c, main.cpp

Detect Deadlocks and Data Races Intel Inspector XE 2013

Target Analysis Type Collection Log Summary

ID	Type	Sources	Modules	State
P1	Data race	sgetc2_n2.c	sSolver.exe	New
P2	Data race	sgetc2_n2.c	sSolver.exe	New
P3	Data race	sgetc2_n2.c	sSolver.exe	New
P4	Data race	sgetc2_n2.c	sSolver.exe	New
P5	Data race	sgetc2_n2.c	sSolver.exe	New

Filters: Severity (Error: 5 item(s)), Type (Data race: 5 item(s)), Source (sgetc2_n2.c: 5 item(s)), Module (sSolver.exe: 5 item(s)), State (New: 5 item(s)), Suppressed (Not suppressed: 5 item(s))

Code Locations: Data race

Description	Source	Function	Module
Write	sgetc2_n2.c:55	sgetc2_omp\$parallel@45	sSolver.exe
<pre> 53 if (r_l1 >= xmax) { //2 54 // Data race 55 xmax = r_l1; 56 // Data race 57 ipv = ip; </pre>			
Write	sgetc2_n2.c:55	sgetc2_omp\$parallel@45	sSolver.exe
<pre> 53 if (r_l1 >= xmax) { //2 54 // Data race 55 xmax = r_l1; 56 // Data race 57 ipv = ip; </pre>			

Timeline

- OMP Worker Thread #6 (64)
- OMP Worker Thread #7 (4824)
- Writes: sgetc2_n2.c:55

Вывод

Показать выходные данные от: Построение

```

1> slamch.c
1> slaswp.c
1> sscal.c
1> main.cpp
1> pSolver.cpp
1> xilink: executing 'link'
1> sSolver.vcxproj -> D:\sSolver\x64\Release\sSolver.exe
===== Перестроение всех: успешно: 1, с ошибками: 0, пропущено: 0 =====

```

Готово

5:13 9/24/2013

sSolver - Microsoft Visual Studio

Быстрый запуск (Ctrl+Q)

ФАЙЛ ПРАВКА ВИД ПРОЕКТ ПОСТРОЕНИЕ ОТЛАДКА КОМАНДА СЕРВИС ТЕСТ АНАЛИЗ ОКНО СПРАВКА

Локальный отладчик Windows Авто Release x64

Обозреватель решений

Обозреватель решений - поиск (Ctrl+)

Inspector XE Results

- sSolver
 - r002hs
 - r003hs
 - r004hs
 - r005cc
 - r006cc
 - r007cc
 - r008cc
 - r009cc
 - r010hs
 - r011ah
 - r012memacc
 - r013ah
 - r014memacc
 - r015brnch
 - r016memacc
 - r017hs
 - r018hs
 - r019hs
- sSolver (Intel C++ 13.0)
 - Внешние зависимости
 - Заголовочные файлы
 - clarack_n.h
 - f2c_n.h
 - pSolver.h
 - Файлы исходного кода
 - isamax.c
 - lsame.c
 - main.cpp
 - pow_r.c
 - pSolver.cpp
 - r_lg10.c

Intel Inspector XE 2013

Data race

Write - Thread OMP Worker Thread #2 (4900) (sSolver.exe!sgetc2_\$omp\$parallel@45 - sgetc2_n2.c:58)

sgetc2_n2.c Disassembly (sSolver.exe!0x5546)

```

53         if (r_1 >= xmax) { //2
54         // Data race
55         xmax = r_1;
56         // Data race
57         ipv = ip;
58         jpv = jp;
59         } //2
60     } //1
61     } //0
62
63     if (i__ == 1) { //000
64         smin = eps * xmax;
65     }
66 }

```

Call Stack

sSolver.exe!sgetc2_\$omp\$parallel@45 - sgetc2_n2

Write - Thread OMP Worker Thread #1 (3260) (sSolver.exe!sgetc2_\$omp\$parallel@45 - sgetc2_n2.c:58)

sgetc2_n2.c Disassembly (sSolver.exe!0x5546)

```

0x5534  jb 0x5549
0x5536  vmovsd qword ptr [rdi], xmm1
0x553a  lea edx, ptr [rbp+r11*1]
0x553f  mov dword ptr [r9], edx
0x5542  vmovapd xmm0, xmm1
0x5546  mov dword ptr [r10], r14d
0x5549  inc r11d
0x554c  inc r12
0x554f  cmp r11d, ecx
0x5552  jb 0x5522
0x5554  mov r10, qword ptr [rsp+0x80]
0x555c  mov r14d, r8d

```

Call Stack

sSolver.exe!sgetc2_\$omp\$parallel@45 - sgetc2_n2

Выход

Показать выходные данные от: Построение

```

1> slamch.c
1> slaswp.c
1> sscal.c
1> main.cpp
1> pSolver.cpp
1> xilink: executing 'link'
1> sSolver.vcxproj -> D:\sSolver\x64\Release\sSolver.exe
===== Перестроение всех: успешно: 1, с ошибками: 0, пропущено: 0 =====

```

Готово

5:18 9/24/2013

Intel® Advisor XE

Многоплатформенный: MS Windows, Linux.

Поддержка: C/C++, Fortran, .NET, C#.

Инструмент проектирования, помогающий распараллелить приложение.

Инструменты распараллеливания: OpenMP, Intel® TBB, Intel® Cilk™ Plus, Microsoft TPL (Task Parallel Library).

Моделирование поведения параллельного приложения до внедрения параллелизма.

Этапы распараллеливания

1. **Survey** – поиск фрагментов кода-кандидатов на распараллеливание.
2. **Annotations** – проектирование и описание структуры распараллеливания программы.
3. **Suitability** – моделирование поведения параллельной программы, оценка возможного выигрыша в эффективности в результате распараллеливания и масштабируемости.
4. **Correctness** – выявление возможных проблем при распараллеливании программы.

Реализация параллельного алгоритма «вручную».

Annotation	Source Location	Annotation Label
Site	sgetc2_n2.c:40	MySite1
Site End	sgetc2_n2.c:142	MySite1
Task	sgetc2_n2.c:42	MyTask1
Intel Advisor XE annotations definition file	sgetc2_n2.c:1	advisor-annotate.h

Аннотации – макросы, с помощью которых описывается схема распараллеливания программы: параллельные секции, точки синхронизации и т.д., и которые использует Advisor при моделировании поведения параллельной программы. В дальнейшем аннотации могут быть заменены соответствующими конструкциями распараллеливания.

Аннотации не искажают поведения программы.

Виды аннотаций:

- аннотации, маркирующие начало и конец параллельных секций;
- аннотации, маркирующие задачи, которые будут исполняться параллельно;
- аннотации, маркирующие точки синхронизации;
- аннотации, включающие и отключающие сбор статистики (позволяют исключить из анализа неинтересные фрагменты кода);
- другие аннотации (используются реже, при проверке корректности).

Suitability анализ – использует аннотации, описывающие структуру распараллеливания программы для моделирования её поведения и прогноза ряда метрик.

Correctness анализ – использует аннотации, описывающие структуру распараллеливания программы для выявления возможных гонок за данными и других проблем.

Для того, чтобы использовать аннотации, необходимо:

1. добавить аннотации в исходный текст программы;
2. добавить заголовок `#include "advisor-annotate.h"` ;
3. добавить в параметрах компиляции путь к соответствующему include-каталогу.

Список аннотаций

<code>ANNOTATE_SITE_BEGIN(_SITE)</code>	– начало области анализа.
<code>ANNOTATE_SITE_END(...)</code>	– конец области анализа.
<code>ANNOTATE_TASK_BEGIN(_TASK)</code>	– начало области, ассоциированной с задачей.
<code>ANNOTATE_TASK_END(...)</code>	– конец области, ассоциированной с задачей.
<code>ANNOTATE_ITERATION_TASK(_TASK)</code>	– задачей является итерация цикла.
<code>ANNOTATE_LOCK_ACQUIRE(_ADDR)</code>	– захват блокировки.
<code>ANNOTATE_LOCK_RELEASE(_ADDR)</code>	– освобождение блокировки.
<code>ANNOTATE_RECORD_ALLOCATION(_ADDR, _SIZE)</code>	– запись размещения памяти пользователем.
<code>ANNOTATE_RECORD_DEALLOCATION(_ADDR)</code>	– запись освобождения памяти пользователем.
<code>ANNOTATE_INDUCTION_USES(_ADDR, _SIZE)</code>	– объявить область памяти (переменную) индуктивной.
<code>ANNOTATE_REDUCTION_USES(_ADDR, _SIZE)</code>	– объявить область памяти (переменную)редуктором.

Список аннотаций

ANNOTATE_OBSERVE_USES (_ADDR, _SIZE) – фиксировать все операции доступа к указанной области памяти.

ANNOTATE_CLEAR_USES (_ADDR) – завершить фиксацию всех операций доступа к указанной области памяти.

ANNOTATE_DISABLE_OBSERVATION_PUSH

ANNOTATE_DISABLE_OBSERVATION_POP

ANNOTATE_DISABLE_COLLECTION_PUSH

ANNOTATE_DISABLE_COLLECTION_POP

ANNOTATE_AGGREGATE_TASK (_COUNT)

Полезные советы

- ✓ Аннотации следует размещать в отдельной строке.
- ✓ Аннотации не следует размещать в макросах.
- ✓ Для некоторых аннотаций важным является наличие в исходном коде парной аннотации.
- ✓ Одной стартовой аннотации могут соответствовать несколько финальных аннотаций.
- ✓ В ситуации совместной работы над проектом, когда разработчику **A** нужны аннотации, а разработчику **B** не нужны аннотации, можно использовать:

```
#define ANNOTATE_EXPAND_NULL  
  
#include "advisor-annotate.h"
```

```

#include "advisor-annotate.h"
#include "f2c_n.h"
...
/* Function Body */
...
i__1 = *n - 1;
ktemp = 0;

ANNOTATE_SITE_BEGIN(MySite1);
for (i__ = 1; i__ <= i__1; ++i__) {//333
ANNOTATE_ITERATION_TASK(MyTask1);
ktemp += (1 + *n);
xmax = 0.e0f;
for (jp = i__; jp <= *n; ++jp) //0
for (ip = i__; ip <= *n; ++ip) //1
r__1 = dabs(a[ip + jp * *n]);
if (r__1 >= xmax) //2
// Data race
xmax = r__1;
// Data race
...
ktemp44 = *n * (1+*n);
r__1 = a[ktemp44];
    if (dabs(r__1) < smin) {
*info = *n;
a[ktemp44] = smin;
    }
ANNOTATE_SITE_END(MySite1);

return 0;
} /* sgetc2_ */

```

sSolver - Microsoft Visual Studio PD01-WIN Быстрый запуск (Ctrl+Q)

ФАЙЛ ПРАВКА ВИД ПРОЕКТ ПОСТРОЕНИЕ ОТЛАДКА КОМАНДА СЕРВИС ТЕСТ АНАЛИЗ ОКНО СПРАВКА

Обозреватель решений sSolver - e000 sgetc2_n2.c f2c_n.h slamch.c slabad.c sscal.c isamax.c sgetc2.c main.cpp pSolver.cpp clapack_n.h pSolver.h slaswp.c

Обозреватель решений - поиск (Ctrl+)

Am Amplifier XE Results

- sSolver
 - r000hs
 - r001hs
 - r002hs
 - r003hs
 - r004hs
 - r005cc
 - r006cc
 - r007cc
 - r008cc
 - r009cc
 - r010hs
 - r011ah
 - r012memacc
 - r013ah
 - r014memacc
 - r015brnch
 - r016memacc
 - r017hs
 - r018hs
 - r019hs
- In Inspector XE Results
 - sSolver
 - r000mi2
 - r001ti2
 - r002ti2
 - r003mi2
 - r004mi2
 - r005mi2
 - r006mi2
 - r007mi2
- sSolver (Intel C++ 13.0)
 - Внешние зависимости
 - Заголовочные файлы
 - clapack_n.h
 - f2c_n.h
 - pSolver.h
 - Файлы исходного кода
 - isamax.c
 - lsame.c
 - main.cpp
 - pow_r.c
 - pSolver.cpp
 - r_ln10.c

Summary of predicted parallel behavior Intel Advisor XE 2013

Summary Survey Report Annotation Report Suitability Report Correctness Report

Intel Advisor XE helps you choose where to add parallelism to your program

Intel Advisor XE tools help you choose possible parallel code regions, and predict their approximate parallel performance and data sharing problems. View the Advisor XE Workflow to guide you.

Annotations found in your project source files.

After scanning 15 source files, 4 annotations have been found.

Maximum program gain[®]: 3.50x (8 CPUs, OpenMP Threading Model)

These annotated parallel sites were detected:

Parallel Site	Maximum Site Gain [®]	Correctness Problems
MySite1 (sgetc2_n2.c:40)	7.99x	1 ⚠ 0

Collection Details

Survey (Not available)

Suitability

Collection started: 21 September 2013, 14:02:36
 Collection finished: 21 September 2013, 14:07:57
 Collection time: 05 min 21 sec
 Finalization time: 00 min 05 sec
 Elapsed time: 05 min 26 sec
 Collection Log: [See log](#)
 Application Output: [See output](#)
 Collection Command Line: [See command line](#)

Correctness

Collection started: 21 September 2013, 14:11:28
 Collection finished: 22 September 2013, 01:58:55
 Collection time: 11 hrs 47 min 27 sec

Вывод

Показать выходные данные от: Построение

```

1> slamch.c
1> slaswp.c
1> slaswp.c
1> sscal.c
1> main.cpp
1> pSolver.cpp
1> xilink: executing 'link'
1> sSolver.vcxproj -> D:\sSolver\x64\Release\sSolver.exe
  
```

Intel Advisor XE helps you choose where to add parallelism to your program

Intel Advisor XE tools help you choose possible parallel code regions, and predict their approximate parallel performance and data sharing problems. View the Advisor XE Workflow to guide you.

Annotations found in your project source files.

After scanning 15 source files, 4 annotations have been found.

Maximum program gain[®]: 3.50x (8 CPUs, OpenMP Threading Model)

These annotated parallel sites were detected:

Parallel Site	Maximum Site Gain [®]	Correctness Problems
MySite1 (sgetc2_n2.c:40)	7.99x	1 0

Collection Details

Survey (Not available)

Suitability

Collection started: 21 September 2013, 14:02:36
 Collection finished: 21 September 2013, 14:07:57
 Collection time: 05 min 21 sec
 Finalization time: 00 min 05 sec
 Elapsed time: 05 min 26 sec
 Collection Log: [See log](#)
 Application Output: [See output](#)
 Collection Command Line: [See command line](#)

Correctness

Collection started: 21 September 2013, 14:11:28
 Collection finished: 22 September 2013, 01:58:55
 Collection time: 11 hrs 47 min 27 sec

ФАЙЛ ПРАВКА ВИД ПРОЕКТ ПОСТРОЕНИЕ ОТЛАДКА КОМАНДА СЕРВИС ТЕСТ АНАЛИЗ ОКНО СПРАВКА

Локальный отладчик Windows Авто Release x64

Advisor XE Workflow sSolver - e000 sgetc2_n2.c f2c_n.h slamch.c slabad.c sscal.c isamaxc sgetc2.c main.cpp pSolver.cpp clapack_n.h pSolver.h slaswp.c

1. Survey Target

Where should I collect survey data for loops and functions, and functions, and functions.

Collect Survey Data

View Survey Data

2. Annotate Source

Add Intel Advisor annotations to parallel tasks and functions.

Steps to annotate source

View Annotations

3. Check Suitability

Analyze the annotated source for parallel performance.

Collect Suitability Data

View Suitability Data

4. Check Correctness

Predict parallel data sharing problems for the annotated tasks. Fix the reported sharing problems.

Collect Correctness Data

View Correctness Result

5. Add Parallel Framework

Steps to replace annotations

View Summary

Where should I add parallelism?

```

D:\sSolver\x64\Release\sSolver.exe
-0.0154301
-0.0238373
-0.00813067
-0.0591182
-0.0139428
-0.0403699
-0.00900183
-0.0235881
-0.0455483
-0.0228406
-0.0124419
-0.00959463
-0.0108252
-0.0273208
-0.0136976
-0.0150238
-0.040593
-0.00373207
-0.00709286
-0.0203601
-0.0309038
discrepancy = 4.24163e-014
relative discrepancy = 8.39241e-014
solve times = 0.281551

```

Correctness Report

Application Output

Collection Log

Collection has been started.

To redirect non-GUI application output to this window choose:
Tools > Options > Intel Advisor XE 2013 > Application Output Destination > Application Output window

Command Line

Intel Advisor XE 2013

Collect Survey data

Pause

Stop

Cancel

Вывод

Показать выходные данные от: Intel Advisor XE 2013 messages

Collection has been started.

Current Project: sSolver

Advisor XE Workflow | Обозреватель решений

Where should I add parallelism?

Intel Advisor XE 2013

Summary Survey Report Annotation Report Suitability Report Correctness Report

View Source

Function Call Sites and Loops	Total Time %	Total Time	Self Time	Hot Loops	Source Location
Total	100.0%	0.6552s	0s		
RtlUserThreadStart	100.0%	0.6552s	0s		
BaseThreadInitThunk	100.0%	0.6552s	0s		
_tmainCRTStartup	100.0%	0.6552s	0s		crtexe.c:384
main	100.0%	0.6552s	0s		main.cpp:9
[loop at main.cpp:134 in main]	61.9%	0.4056s	0.4056s		main.cpp:134
sgetc2_	38.1%	0.2496s	0.2496s		sgetc2_n2.c:8

Example: Iteration Loop, Single Task How to insert it using a [wizard?](#) Copy to Clipboard

```
// To copy compiler options, select Build Settings from the drop-down list.

#include "advisor-annotate.h" // Add to each module that contains Intel Advisor XE annotations

// Begin a parallel code region (parallel site)
ANNOTATE_SITE_BEGIN( MySite1 ); // Place before the loop control statement
// loop control statement
// If the entire loop body is not a single task, select Loop, One or More Tasks from the list
ANNOTATE_ITERATION_TASK( MyTask1 ); // Place at the start of loop body. This iterative-task annotation identifies an entire body as a task.
// loop body
ANNOTATE_SITE_END( MySite1 );
```

>>

Collect Survey data

Start Paused

Pause

Stop

Cancel

Command Line

Where should I add parallelism? (Source)

Summary Survey Report Annotation Report Suitability Report Correctness Report Survey Source

File: sgetc2_n2.c:8 sgetc2_

Line	Source	Total Time	%	Loop Time	%
122					
123	///#pragma omp parallel				
124	///#pragma omp for collapse(2) nowait				
125	///#pragma cilk grainsize=1000				
126	for (j112 = *n+ktemp; j112 <= i_2 * *n+ktemp; j112 += *n){				
127	for (i_33 = 1; i_33 <= i_2; ++i_33) {				
128	if(a[j112]*a[i_33+ktemp] !=0.)	62.404ms			
129	{				
130	a[j112 +i_33] -= a[i_33+ktemp] * a[j112];	46.842ms			
131	}				
132	}				
133	}				
134	}				
135					
136	ktemp44 = *n * (1+*n);				
137	r_1 = a[ktemp44];				
138	if (dabs(r_1) < smin) {				

Selected (Total Time): 0ms

Call Stack with Loops

sgetc2_ - sgetc2_n2.c:8
main - main.cpp:9
_tmainCRTStartup - crtexe.c:384
BaseThreadInitThunk
RtlUserThreadStart

Example: Iteration Loop, Single Task How to insert it using a wizard?

Copy to Clipboard

```
// To copy compiler options, select Build Settings from the drop-down list.

#include "advisor-annotate.h"// Add to each module that contains Intel Advisor XE annotations

// Begin a parallel code region (parallel site)
ANNOTATE_SITE_BEGIN( MySite1 );// Place before the loop control statement
// loop control statement
// If the entire loop body is not a single task, select Loop, One or More Tasks from the list
ANNOTATE_ITERATION_TASK( MyTask1 );// Place at the start of loop body. This iterative-task annotation identifies an entire body as a task.
// loop body
ANNOTATE_SITE_END( MySite1 );
```

»

Collect Survey data

Start Paused

Pause

Stop

Cancel

Command Line

Ad What are the performance implications of the annotated sites? 🗨

Summary Survey Report Annotation Report Suitability Report Correctness Report

All Sites

Maximum Program Gain For All Sites:

3.50x

Target CPU Count: 8 Threading Model: OpenMP

Annotation Label	Source Location	Maximum Site Gain	Maximum Total Gain	Average Instance Time	Total Time
MySite1	sgetc2_n2.c:40	7.99x	3.50x	260.4731s	260.4731s

Selected Site

Scalability of Maximum Site Gain

Maximum Site Gain

Target CPU Count

Changes I will make to this site to improve performance

Type of Change	Benefit if Checked	Loss if Unchecked	Recommended
<input checked="" type="checkbox"/> Reduce Site Overhead			No
<input checked="" type="checkbox"/> Reduce Task Overhead			No
<input checked="" type="checkbox"/> Reduce Lock Overhead			No
<input checked="" type="checkbox"/> Reduce Lock Contention			No
<input checked="" type="checkbox"/> Enable Task Chunking			No

Annotation	Annotation Label	Source Location	Number of Instances	Maximum Instance Time	Average Instance Time	Minimum Instance Time	Total Time
Selected Site	MySite1	sgetc2_n2.c:40	1	260.4731s	260.4731s	260.4731s	260.4731s
Task	MyTask1	sgetc2_n2.c:42	4,999	0.3044s	0.0521s	< 0.0001s	260.4693s

>>

Collect Suitability data

Start Paused

Pause

Stop

Cancel

Command Line

Ad Did the annotated tasks expose data sharing problems? 📹


Intel Advisor XE 2013

Summary Survey Report Annotation Report Suitability Report Correctness Report

Problems and Messages						
ID	Type	Site Name	Sources	Modules	State	
P1	Parallel site information	MySite1	sgetc2_n2.c	sSolver.exe	✓ Not a problem	
P2	Data communication	MySite1	main.cpp; sgetc2_n2.c	sSolver.exe	🚩 New	

Filter	
Severity	
Error	1 item
Remark	1 item
Type	
Parallel site information	1 item
Data communication	1 item
Site Name	
MySite1	2 items
Source	
main.cpp	1 item
sgetc2_n2.c	2 items
Module	
sSolver.exe	2 items
State	
New	1 item
Not a problem	1 item

»

 **Collect Correctness data**

Data communication: Code Locations					
ID	Description	Source	Function	Module	State
X2	Allocation site	main.cpp:14	main	sSolver.exe	🚩 New
	<pre> 12 int n=500/*max=46000*/; 13 14 double * ab = new double[n*n]; 15 double * abt = new double[n*n]; 16 double * b = new double[n]; </pre>				
X3	Write	sgetc2_n2.c:100	sgetc2_	sSolver.exe	🚩 New
	<pre> 98 stemp = a[djpv + di__]; 99 a[djpv + di__] = a[dipv + di__]; 100 a[dipv + di__] = stemp; 101 } 102 } </pre>				
X4	Write	sgetc2_n2.c:117	sgetc2_	sSolver.exe	🚩 New
	<pre> 115 for (j = i__ + 1; j <= *n; ++j) { 116 if(a[j + i * *n] != 0.) { </pre>				

Sort By Item Name

Command Line

Did the annotated tasks expose data sharing problems? (Source)

Summary Survey Report Annotation Report Suitability Report Correctness Report Correctness Source

Focus Code Location: sgetc2_n2.c:130 - Read

```

130     a[j112 + i_33] -= a[i_33+ktemp] * a[j112];
131     }
132     }
133     }
134     }
135
136     ktemp44 = *n * (1+*n);
137     r_1 = a[ktemp44];
138     if (dabs(r_1) < smin) {
139     *info = *n;
140     a[ktemp44] = smin;

```

Call Stack

- sgetc2_ - sgetc2_n2.c:130
- main - main.cpp:122
- _tmainCRTStartup - crtexe.c:536

Related Code Location: sgetc2_n2.c:130 - Write

```

130     a[j112 + i_33] -= a[i_33+ktemp] * a[j112];
131     }
132     }
133     }
134     }
135
136     ktemp44 = *n * (1+*n);
137     r_1 = a[ktemp44];
138     if (dabs(r_1) < smin) {
139     *info = *n;
140     a[ktemp44] = smin;

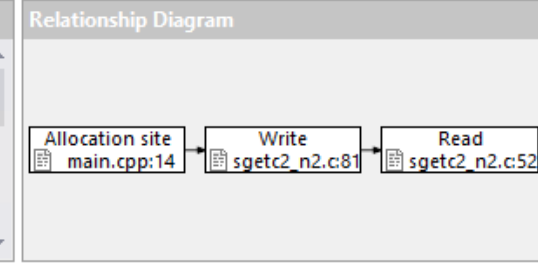
```

Call Stack

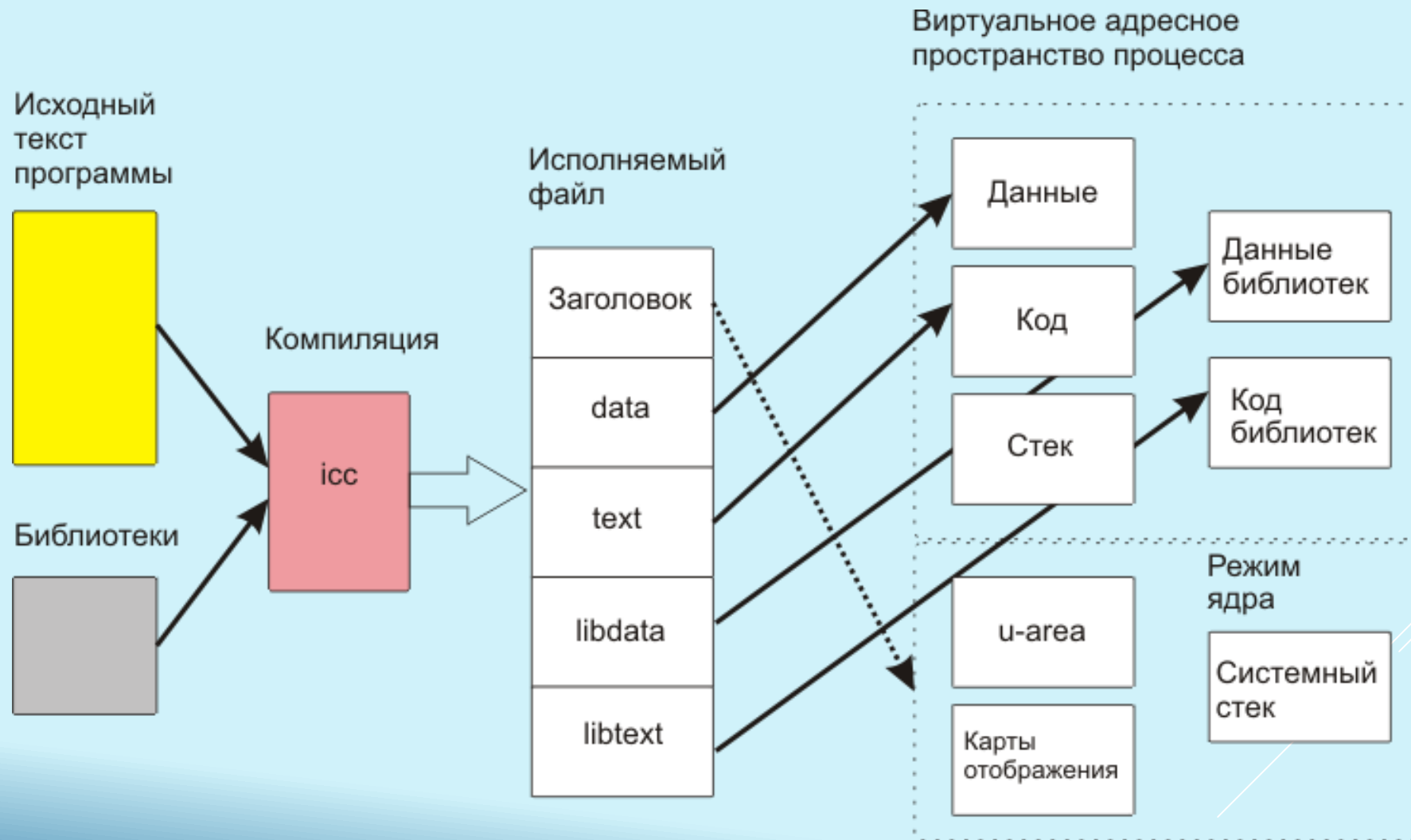
- sgetc2_ - sgetc2_n2.c:130
- main - main.cpp:122
- _tmainCRTStartup - crtexe.c:536

Data communication: Code Locations

ID	Description	Source	Function	Module	State
X2	Allocation site	main.cpp:14	main	sSolver.exe	New
X3	Write	sgetc2_n2. ...	sgetc2_	sSolver.exe	New
X4	Write	sgetc2_n2. ...	sgetc2_	sSolver.exe	New
X5	Read	sgetc2_n2. ...	sgetc2_	sSolver.exe	New
X6	Write	sgetc2_n2. ...	sgetc2_	sSolver.exe	New
X7	Deallocation site	sgetc2_n2. ...	sgetc2_	sSolver.exe	New



Компиляторная оптимизация



GNU Compiler Collection (GCC) - компиляторы C/C++, Объектный C, Fortran, Ada, Java. Поддерживается платформа Linux. Распространяется свободно, в том числе в исходных кодах.

Поддерживаются различные варианты оптимизации, отладки, кодогенерации, компиляция для разных платформ.

Поддерживается Intel® Cilk™ Plus.

Ссылка на ресурс:

<http://gcc.gnu.org/>

Oracle Solaris Studio - компиляторы C/C++ и Fortran. Поддерживаются платформы Linux и Solaris, архитектуры x86 и SPARC.

Поддерживаются различные варианты оптимизации, отладки, кодогенерации.

Ссылка на ресурс:

<http://www.oracle.com>

PGI Workstation - компиляторы C/C++ и Fortran. Поддерживаются платформы Linux, Microsoft Windows и MacOS, архитектуры x86, AMD и CUDA.

Поддерживаются различные варианты оптимизации, автоматического распараллеливания, отладки, интеграция с Microsoft Visual Studio.

Fortran 2003.

Ссылка на ресурс:

<http://www.pgroup.com/>

NAG (Numerical Algorithms Group) Fortran Compiler - компилятор Fortran. Поддерживаются платформы Unix, Microsoft Windows и MacOS.

Поддерживаются различные варианты оптимизации, автоматического распараллеливания, отладки.

Fortran 2003/2008.

Ссылка на ресурс:

<http://www.nag.co.uk>

Microsoft Visual C++ - поддерживаемая платформа Microsoft Windows.

Интеграция в Microsoft Visual Studio.

Ссылка на ресурс:

<http://www.microsoft.com>

MinGW (Minimal GNU for Windows)

Ссылка на ресурс:

<http://www.mingw.org/>

Open64

Ссылка на ресурс:

<http://www.open64.net>

Clang

Ссылка на ресурс:

<http://clang.llvm.org>

и другие.

Intel® Composer XE включает компиляторы C/C++, Fortran, а также библиотеки.

Поддерживаются платформы Microsoft Windows и Linux.

Поддерживается работа с оптимизированными библиотеками: Intel®MKL, Intel®IPP.

Средства поддержки оптимизации.

Улучшенная поддержка векторизации (увеличенная разрядность векторных инструкций).

Интеграция в среды разработки Microsoft Visual Studio, Eclipse, XCode.

Совместимость с Microsoft Visual C, компиляторами GCC (Linux) и MacOS.

Поддержка Fortran 77 – 2003. Поддержка COARRAY и DO CONCURRENT из Fortran 2008.

Подробная диагностика.

Поддержка Intel® Cilk™ Plus

Intel® Cilk™ Plus – средство разработки параллельных программ, включающее небольшой набор ключевых слов, гиперобъекты, средства работы с массивами (расширенная индексная нотация), эффективную поддержку векторизации и другое.

КАКУЮ ОПТИМИЗАЦИЮ МОЖЕТ ВЫПОЛНИТЬ КОМПИЛЯТОР

Удаление общих подвыражений

Развёртка цикла

Перестановка циклов

Удаление инвариантных выражений из тела цикла

Подстановка функций

Свёртка и распространение констант

Исключение указателей

Объединение ветвей

Алгебраическая и логическая редукция

Другие виды автоматической оптимизации

- Оптимизация под архитектуру.
- Распараллеливание.
- Оптимизация с профилированием.
- Межпроцедурная оптимизация.

и т.д.

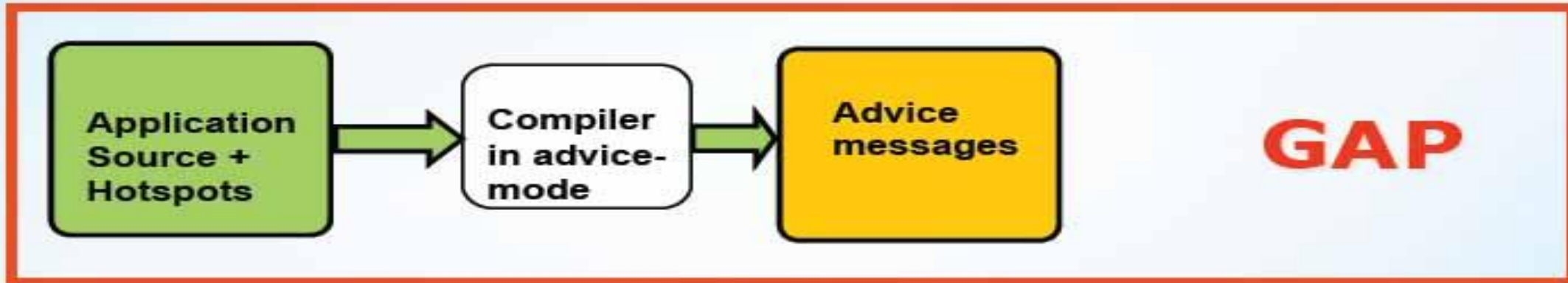
Отчёты об оптимизации

- /Qvec-report – генерация протокола векторизации (что векторизовано, что нет и почему).
- /Qpar-report - генерация протокола распараллеливания.
- /Qopt-report – генерация протокола оптимизации.

Профилирование на уровне циклов

Сбор статистики по циклам и функциям

- /Qprofile-loops:all - сбор статистики.
- LoopProfileViewer - утилита для просмотра отчётов.
- GAP - Guided Auto Parallelism (направляемая автопараллелизация).
- /Qguide (-guide) - запуск анализа.
- Не порождает параллельный код, но даёт рекомендации.



/O1 (Windows), -O1 (Linux)

- Глобальная оптимизация.
- Не увеличивает размер кода.

Для компилятора Microsoft уровень O1 эквивалентен набору оптимизаций:

- /Og - локальное и глобальное исключение общей части выражения, автоматическое выделение регистров (этот вид оптимизации позволяет компилятору хранить часто используемые переменные и части выражения в регистрах; ключевое слово `register` игнорируется), удаление инвариантов циклов, некоторые другие.
- /Os – оптимизация размера EXE-файлов, даже если это приведёт к уменьшению скорости выполнения программы.
- /Oy – подавляет создание указателей фрейма в стеке вызовов, что повышает скорость вызова функций, для хранения часто используемых значений и подвыражений используется выделенный для этого регистр (EBP для платформы x86). Этот вид оптимизации может затруднять отладку.
- /Ob2 – управление подстановкой функций, 2-й уровень. Подстановка выполняется для функций, помеченных как `inline` или `__inline`, а также любых других функций, выбираемых компилятором, если он сочтёт это необходимым.
- /Gs – управление стековыми зондами. Стековый зонд является последовательностью кода, который компилятор вставляет в каждый вызов функции. Когда стековый зонд активирован, он занимает количество памяти, требуемое для хранения связанных локальных переменных функции.
- /GF – исключение повторяющихся строк. Разрешает компилятору создавать одиночные копии одинаковых строк в программном образе и в памяти при запуске.
- /Gy - позволяет компилятору упаковывать отдельные функции в форме упакованных функций (COMDAT).

/O2 (Windows), -O2 (Linux)

- Увеличивает размер кода.
- Оптимизация времени выполнения.
- Опция по умолчанию.
- Подстановки в коде.
- Развертывание циклов.
- Векторизация.

Для компилятора Microsoft уровень O2 эквивалентен набору оптимизаций:

- /Og – как в /O1.
- /Oi – заменяет вызов некоторых функций на встроенные или какие-либо другие формы функции, которые способствуют более быстрому выполнению приложения. Программы, использующие встроенные функции, выполняются быстрее, поскольку у них нет дополнительных издержек на вызов функции, но могут быть большего размера из-за создания дополнительного кода. Не все библиотечные функции могут использоваться как встроенные.
- /Ot – оптимизация не по размеру, а по скорости выполнения.
- /Ob2 – как в /O1.
- /Gs – как в /O1.
- /GF – как в /O1.
- /Gy – как в /O1.

/O3 (Windows), -O3 (Linux)

- Высокоуровневая оптимизация.
- /O2 + более агрессивные методы.
- Улучшенная векторизация.
- Более полный учёт свойств циклов и массивов.
- Оптимизация циклов: разделение циклов (loop distribution), перестановка циклов (loop interchange), слияние циклов (loop fusion), развёртка циклов (loop unrolling).
- Подстановка кода в ветвлениях.
- Оптимизация под размер кэша.
- Предвыборка и предсказания ветвления.
- Возможна большая эффективность в приложениях, включающих обработку больших массивов.

Оптимизация под архитектуру

`/Qax (Windows), -ax (Linux)`

Оптимизация под архитектуру Intel

- `QxHost`
- `QxAVX`
- `QxSSE2, QxSSE3, QxSSE3_ATOM, QxSSE4.1, QxSSE4.2, QxSSSE3`

Автоматическое распараллеливание

`/Qparallel (Windows), -parallel (Linux)`

- Автоматическое распараллеливание.
- Определяются те части кода, которые можно распараллелить.
- Выполняется анализ зависимостей.
- Разделение данных для параллельной обработки.
- Работа с циклами.

Оптимизация с профилированием

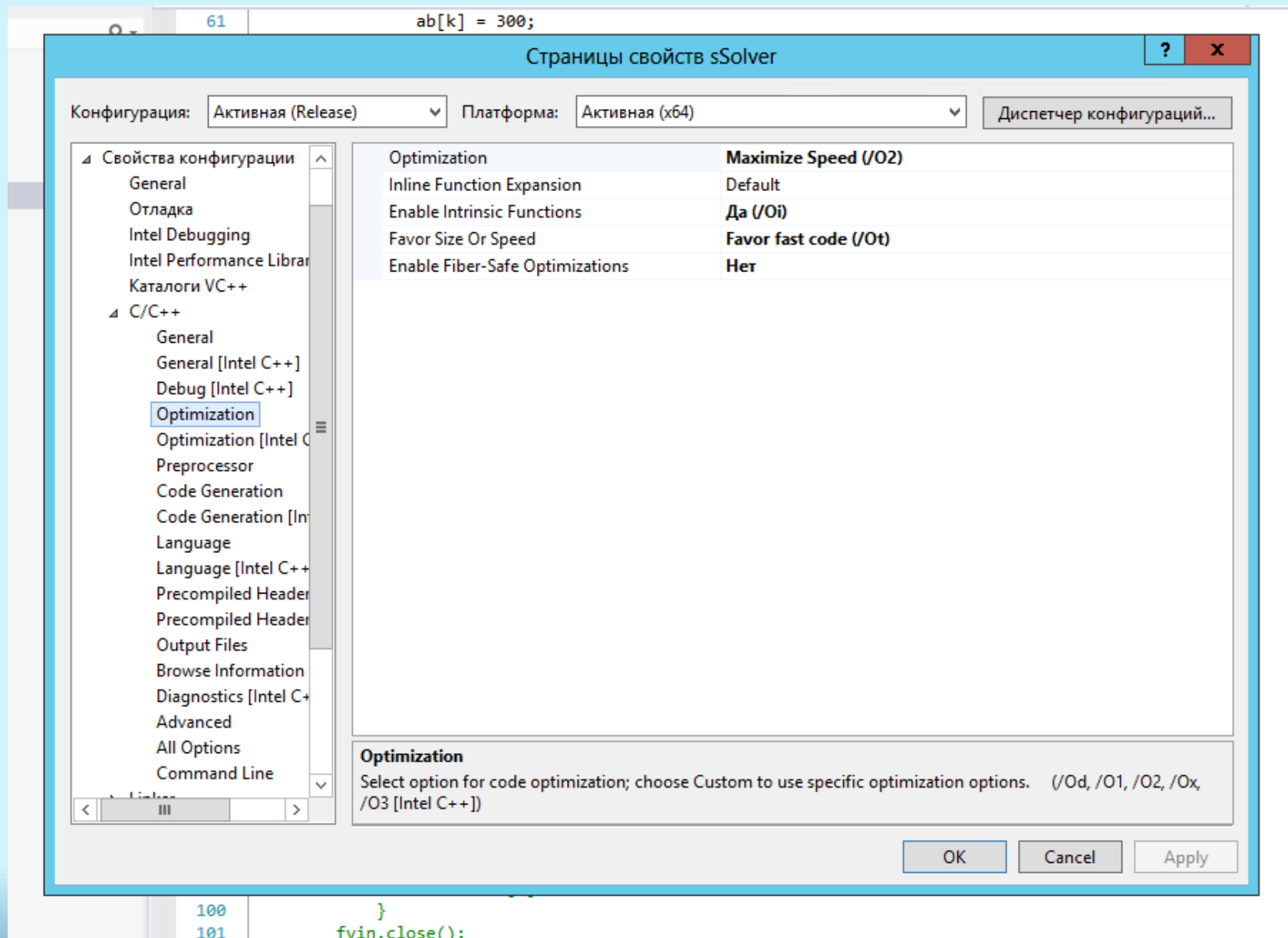
`/Qprof-gen (Windows), -prof-gen (Linux)`

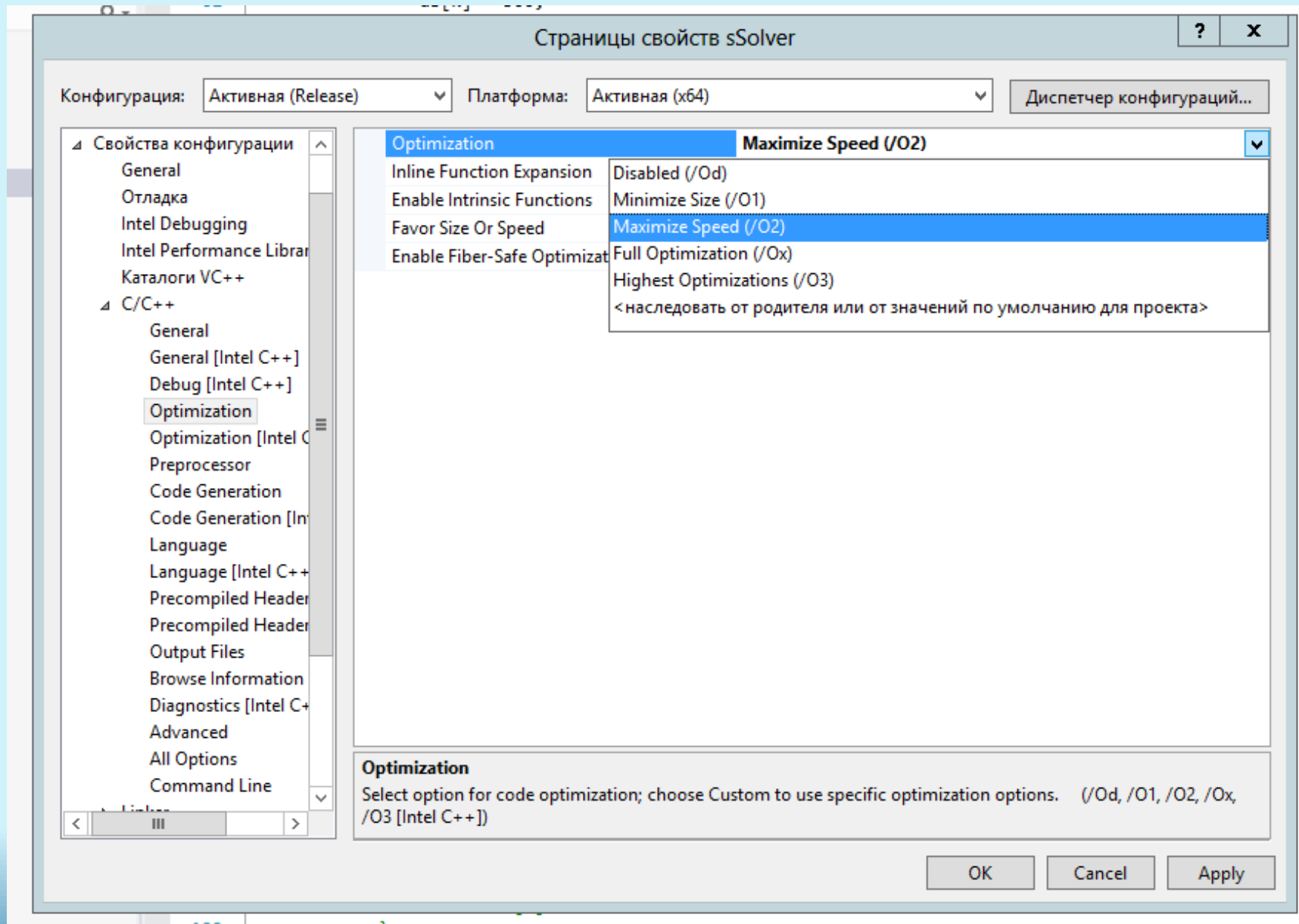
`/Qprof-use (Windows), -prof-use (Linux)`

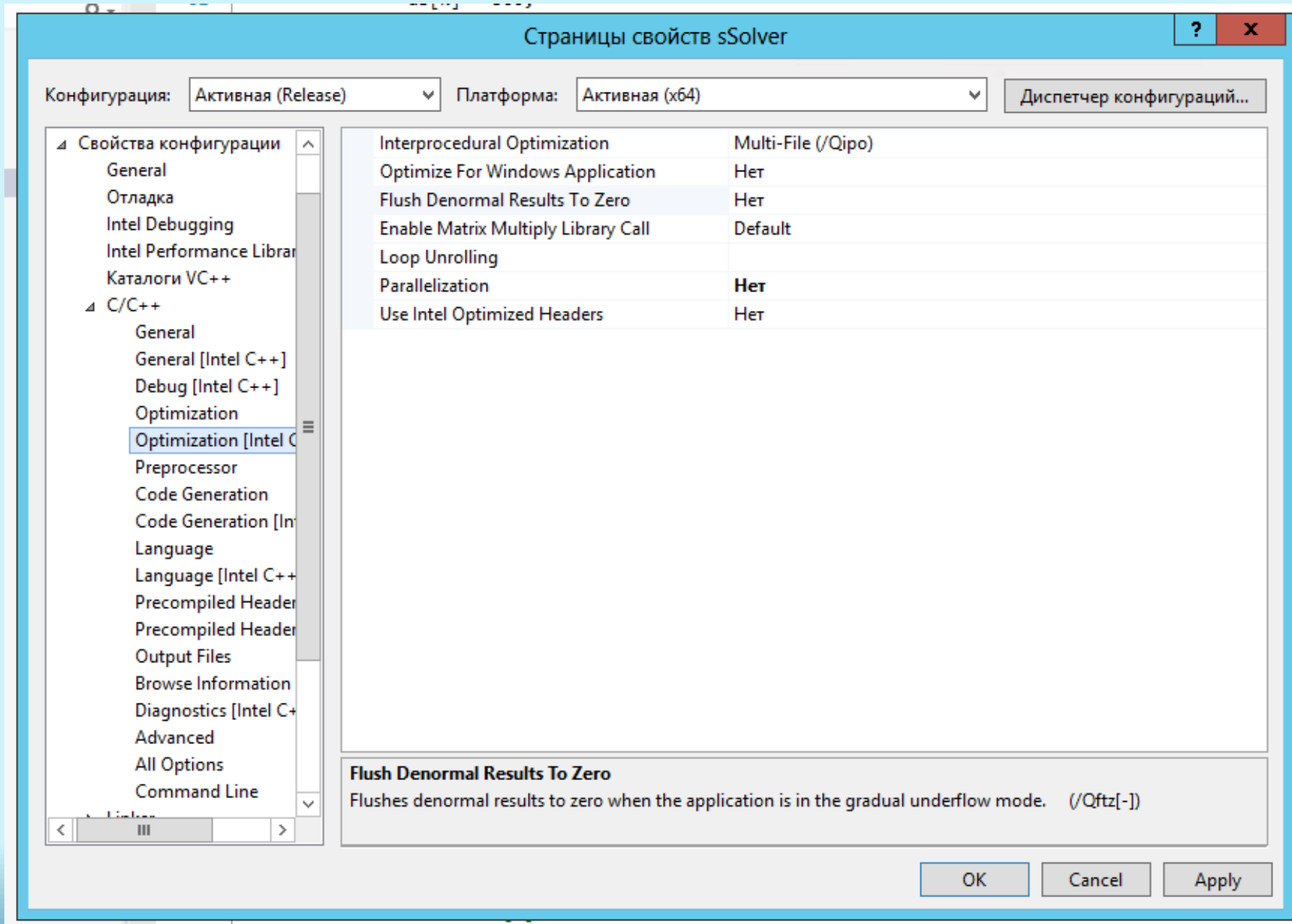
- Инструментовка.
- Сбор информации.
- Компиляция с учетом проанализированных данных.

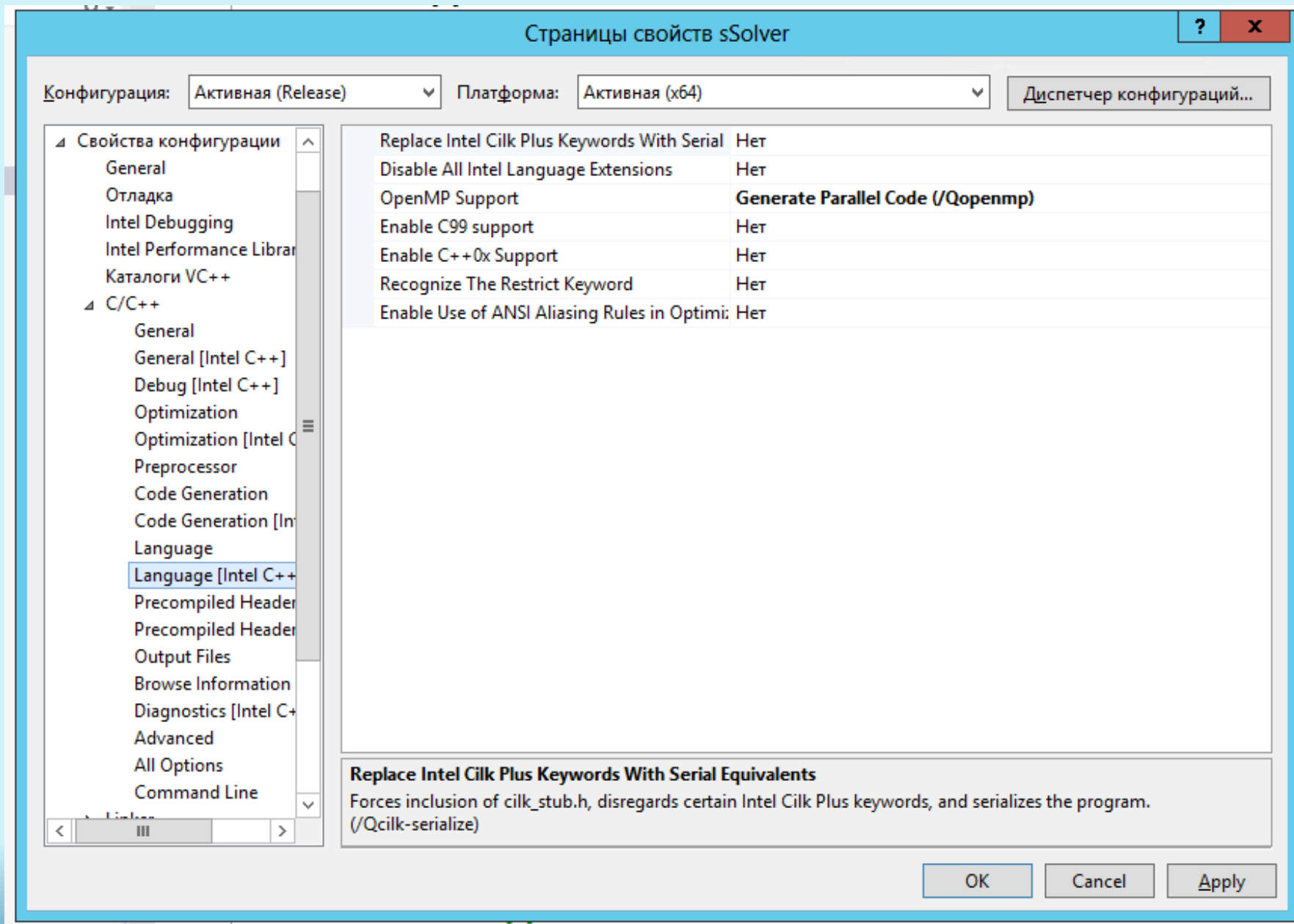
Межпроцедурная оптимизация

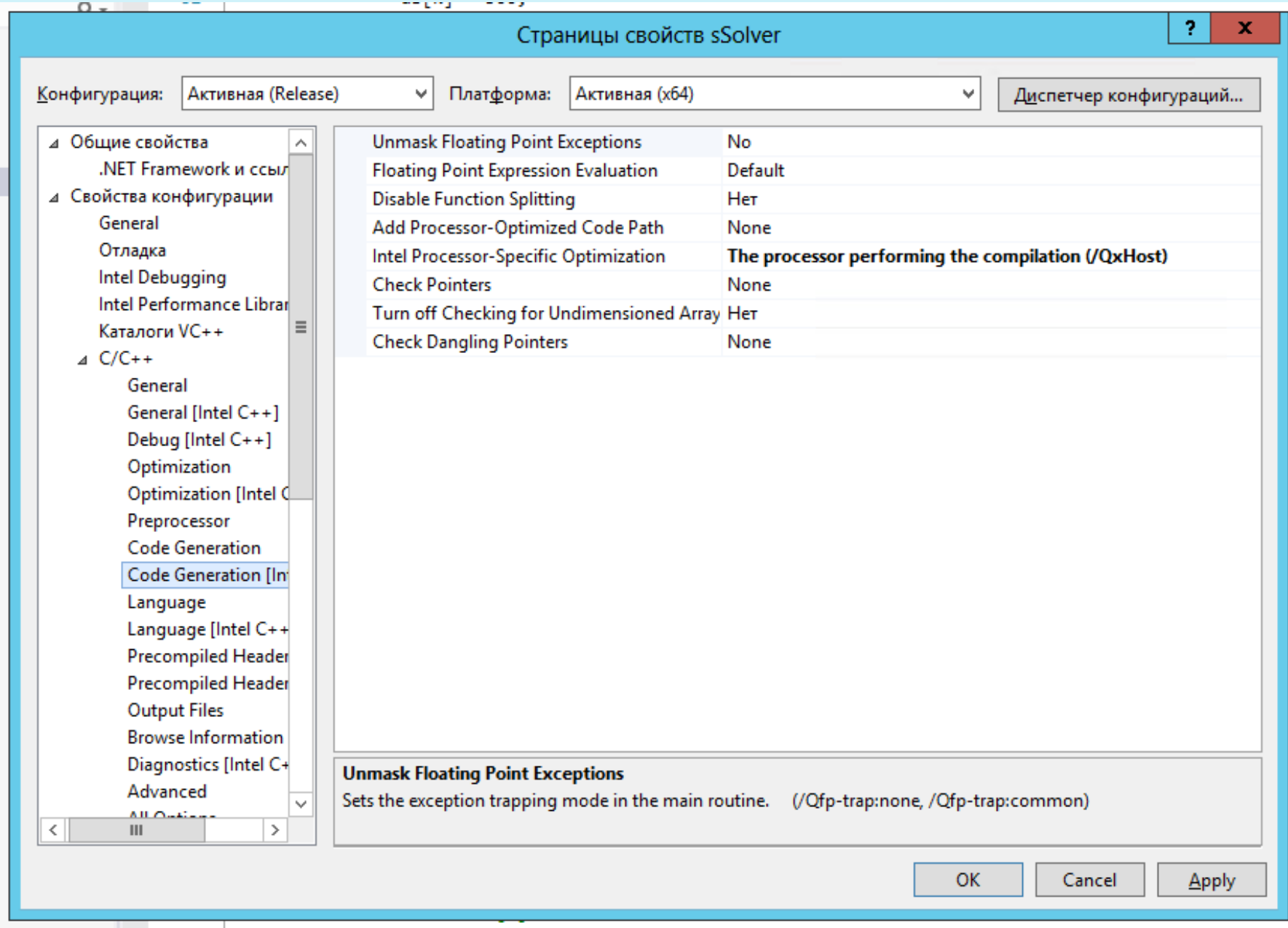
- `/Qip (Windows), -ip (Linux)`
- Анализ вызываемых функций приложения.
- Оптимизация многочисленных «маленьких» функций, особенно в циклах.
- Встраивание (inlining, подстановка кода) – уменьшение накладных расходов, создание возможностей для других видов оптимизации.
- Удаление неиспользуемого кода.
- Замена виртуальных вызовов статическими.
- Замена параметра функции константой.
- Эффективный анализ зависимостей для оптимизации циклов, векторизации и распараллеливания.
- Размер бинарного файла и время компиляции увеличиваются.

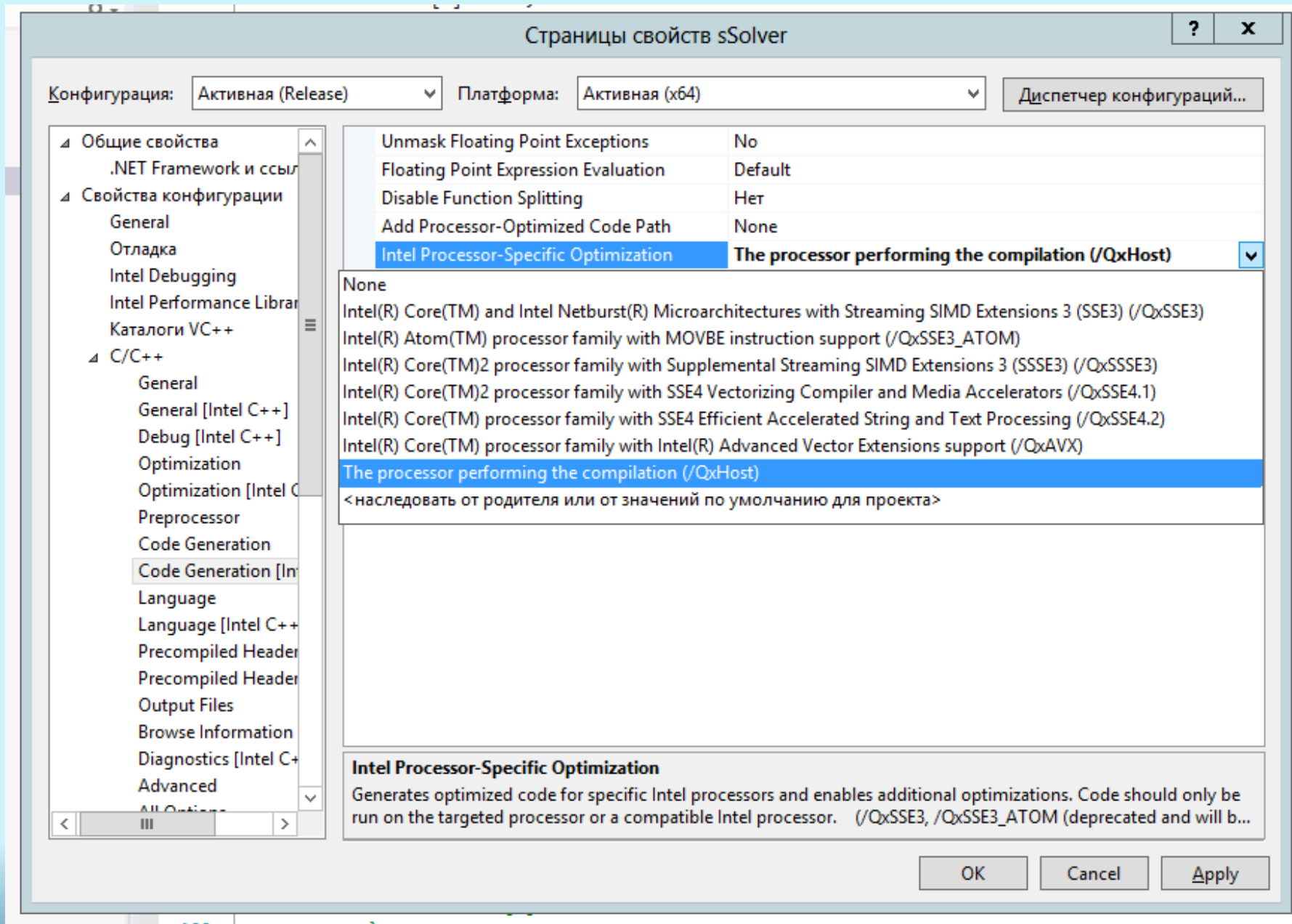


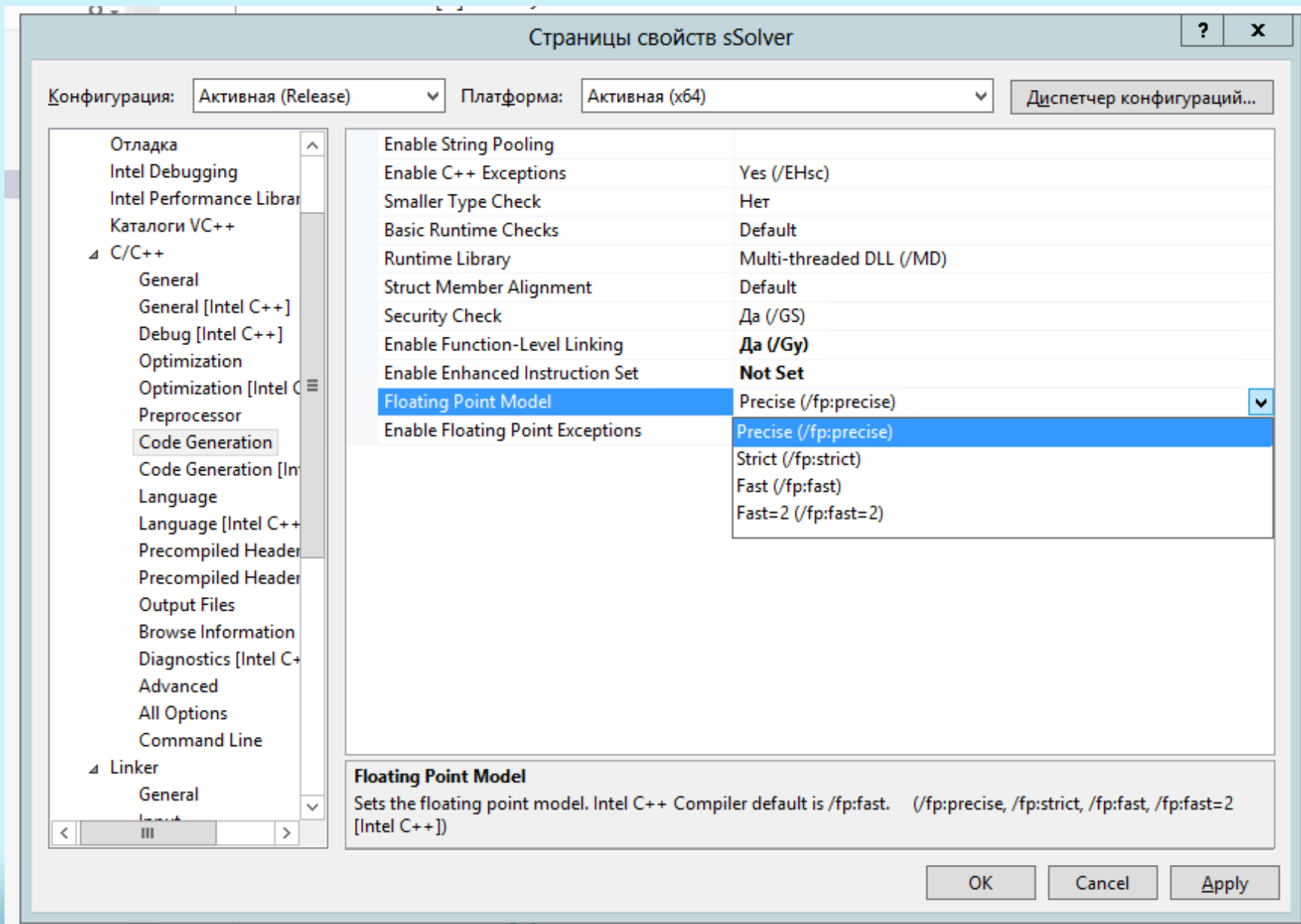


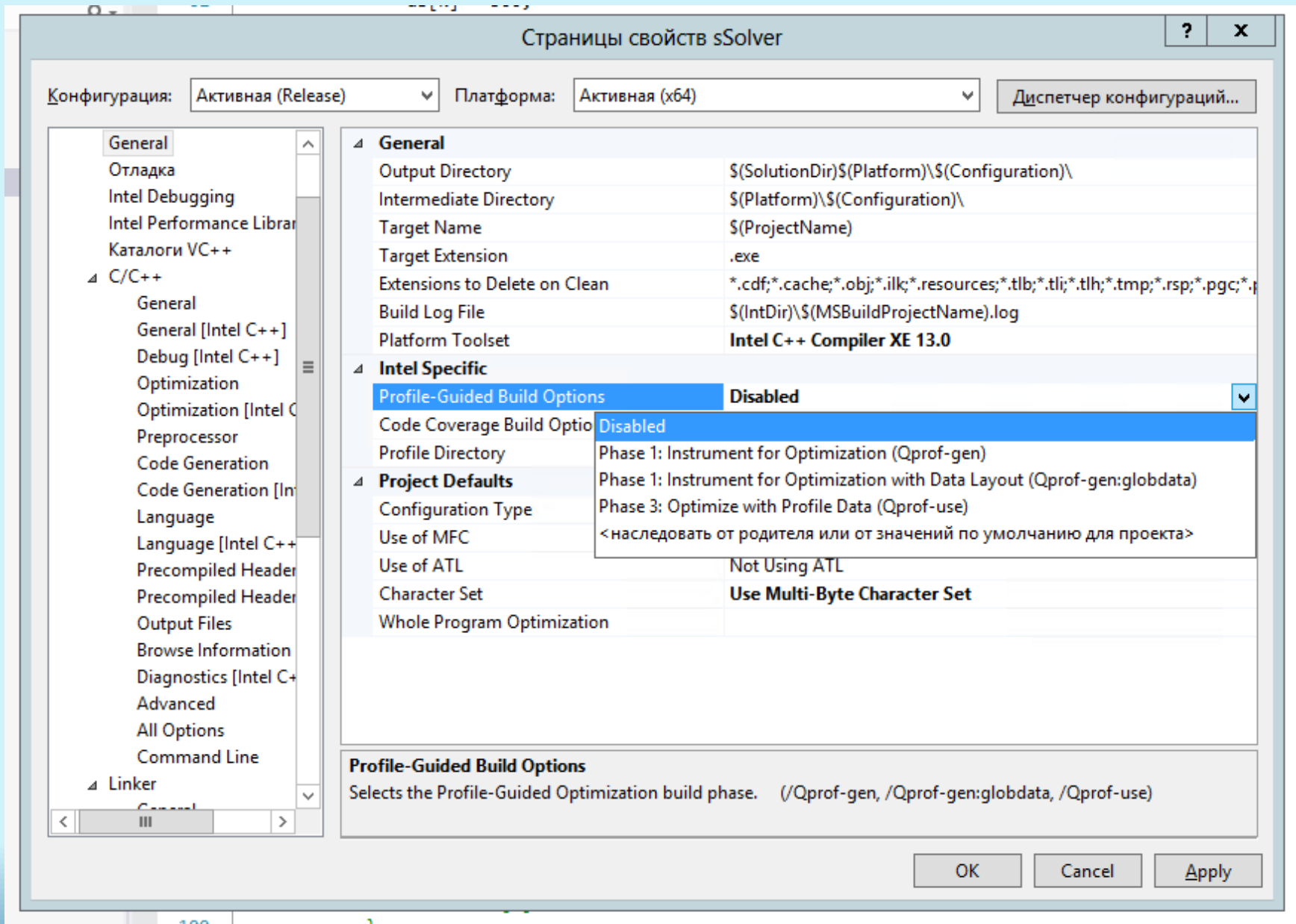


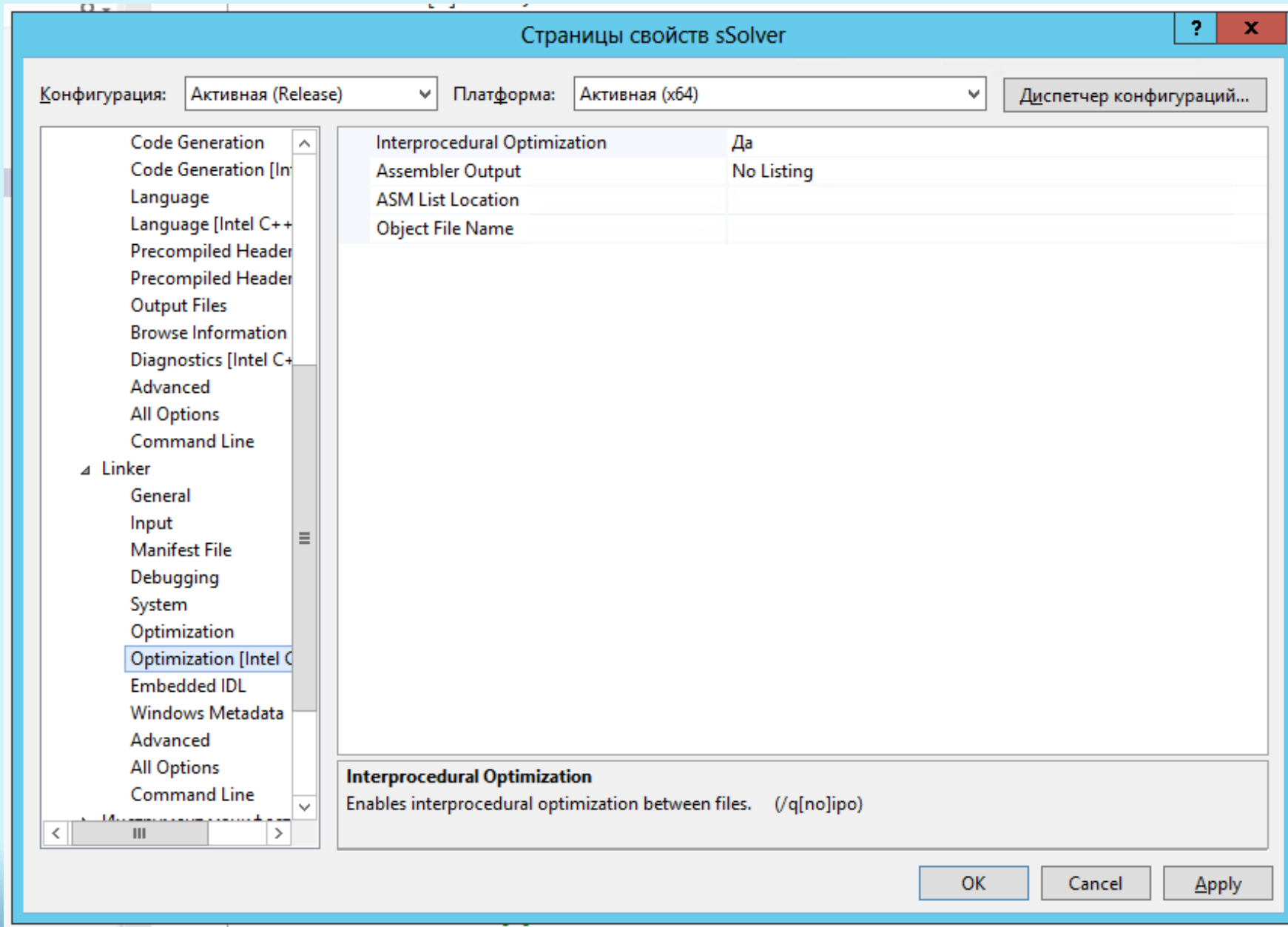












Изменение последовательности выполнения операций

При выполнении арифметических операций с плавающей точкой изменение последовательности операндов может привести к изменению результата вычисления арифметического выражения. В примере:

```
float a = -1.0E8, b = 1.0E8, c = 1.23456, y;  
y = a + b + c;  
printf("%f\n", y);  
    y = b + c + a;  
printf("%f", y);
```

оба результата – разные.

...

```
1 #include <stdio.h>
2
3 int main ()
4 {
5     int nbnb;
6     float a = -1.0E8, b = 1.0E8, c = 1.23456, y;
7
8     y = a + b + c;
9     printf("%f\n", y);
10    y = b + c + a;
11    printf("%f", y);
12
13    scanf("%i", &nbnb);
14    return 0;
15 }
16
```

