

8. 병렬 라이브러리

멀티코어 프로그래밍

정내훈

목표 및 소개

- 차례

- C++11
- OpenMP
- Intel Thread Building Block
- CUDA
- Transactional Memory
- 새로운 언어.

목표 및 소개

- C++11 (C++0x)
 - C++의 새로운 표준
 - ISO가 2011년 8월 12일에 승인
 - Visual Studio 2012부터
 - GCC는 4.3에서 4.8에 걸쳐서 구현
 - 멀티쓰레드 프로그래밍 API의 표준화

목표 및 소개

● C++11

```
#include <thread>
#include <iostream>

void function()
{
    std::cout << "From thread 1" << std::endl;
}

int main()
{
    std::thread t(function);
    t.join();

    std::cout << "From main thread" << std::endl;

    std::cin.ignore();
    return 0;
}
```

목표 및 소개

● C++11

```
#include <thread>
#include <iostream>
#include <vector>

void hello(){
    std::cout << "Hello from thread " << std::this_thread::get_id()
               << std::endl;
}

int main(){
    std::vector<std::thread> threads;

    for(int i = 0; i < 5; ++i){
        threads.push_back(std::thread(hello));
    }

    for(auto& thread : threads){
        thread.join();
    }
    return 0;
}
```

목표 및 소개

● C++11

```
#include <thread>
#include <iostream>
#include <vector>

void hello(){
    std::cout << "Hello from thread " << std::this_thread::get_id()
               << std::endl;
}

int main(){
    std::vector<std::thread> threads;

    for(int i = 0; i < 5; ++i){
        threads.push_back(std::thread(hello));
    }

    for(auto& thread : threads){
        thread.join();
    }
    return 0;
}
```

목표 및 소개

● C++11

```
#include <thread>
#include <iostream>
#include <vector>
#include <mutex>
```

```
class Counter {
public:
    int value;
    std::mutex mtx_lock;
    Counter() {value=0;}
    void increment(){
        std::lock_guard<std::mutex> guard(mtx_lock);
        ++value;
    }
};
```

```
int main()
{
    Counter counter;

    std::vector<std::thread> threads;
    for(int i = 0; i < 5; ++i){
        threads.push_back(std::thread([&counter]() {
            for(int i = 0; i < 10000; ++i){
                counter.increment();
            }
        }));
    }

    for(auto& thread : threads){
        thread.join();
    }

    std::cout << counter.value << std::endl;
    return 0;
}
```

목표 및 소개

- C++11

– 그리고, 더...

```
#include <atomic>
```

```
std::atomic_thread_fence(std::memory_order_seq_cst);
```

```
#include <atomic>
```

```
bool atomic_compare_exchange_strong(  
    atomic_int *mem,  
    int * old_v,  
    new_v);
```


목표 및 소개

- 차례

- C++11

- OpenMP

- Intel Thread Building Block

- CUDA

- Transactional Memory

- 새로운 언어.

OpenMP

- C와 C++, FORTRAN에서 병렬프로그램을 가능하게 해주는 API
- 내부적으로 Multi-Thread, 공유메모리를 사용한다.
- 컴파일러 디렉티브(Directive)와 함수, 변수로 구성되어 있다.
- 표준으로 지정되어있어서 대부분의 컴파일러에서 구현되어 있다.
- <http://openmp.org>

OpenMP

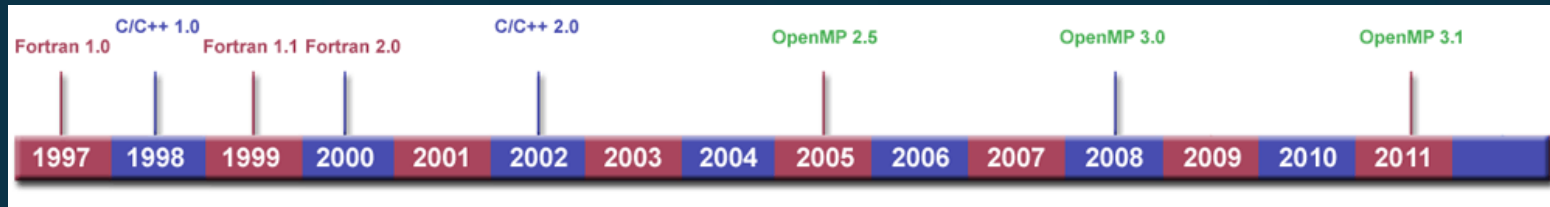
- OpenMP의 특징

- 분산 메모리에서는 사용할 수 없다.
- 구현은 컴파일러마다 차이가 있을 수 있다.
- 최상의 공유메모리 사용 패턴을 보장하지 않는다.
- Data Dependency, Data Race, Deadlock검사는 프로그래머가 해야 한다.
- 컴파일러가 알아서 프로그램을 병렬로 변환해 주지는 않는다. 어느 부분을 어떻게 병렬화 할지를 프로그래머가 지정해 주어야 한다.
- 입출력의 동기화는 프로그래머의 몫이다.

OpenMP

● 역사

- 90년대 초 SMP 컴퓨터에서 FORTRAN의 loop를 병렬수행 하기 위해 개발
 - ANSI X3H5 표준제안 1994년
- 1997년부터 OpenMP ARB에서 표준화시작
- 2015년 OpenMP 4.5 출시



“<https://computing.llnl.gov/tutorials/openMP/>”

OpenMP

- 컴파일러

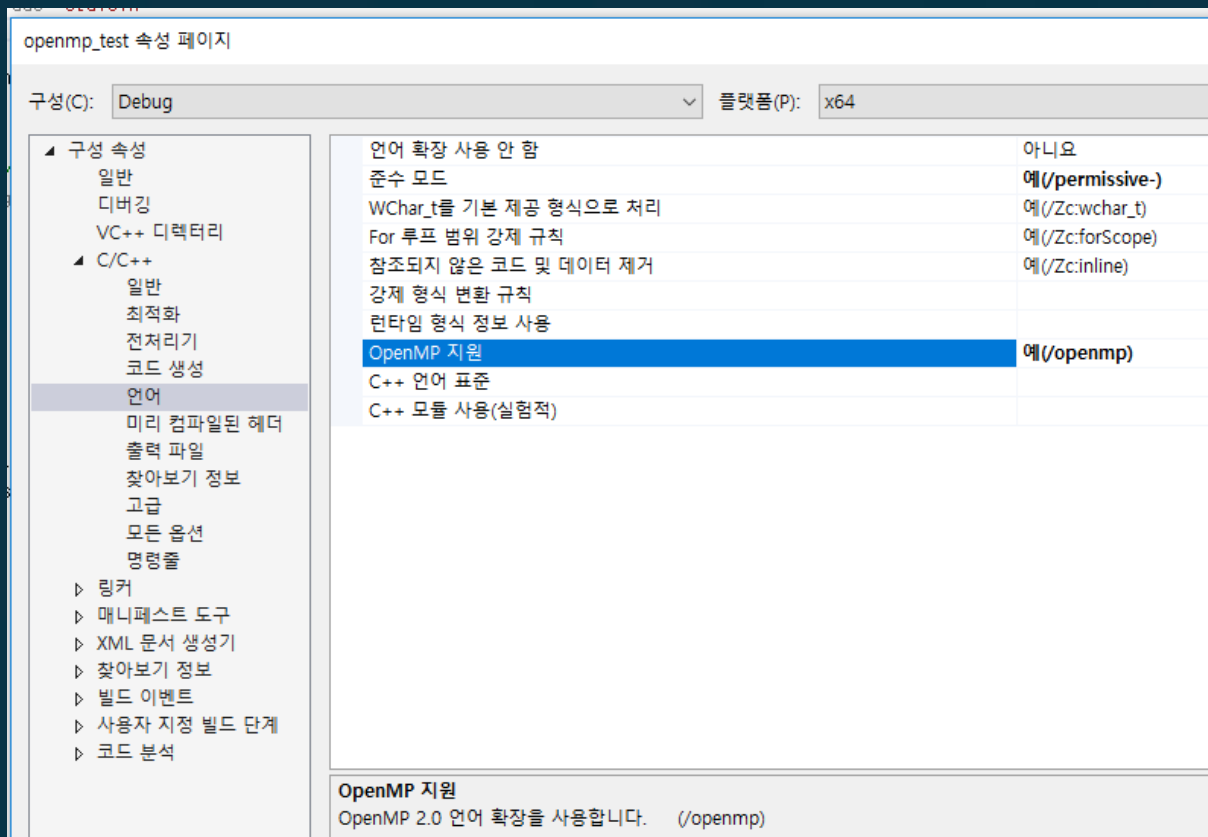
- 리눅스의 gcc는 OpenMP 4.0을 지원한다.
- 컴파일 할 때 “-fopenmp” 옵션을 넣으면 된다.

- 확인

- “top -H” 명령으로 멀티쓰레드 실행을 확인해 볼 수 있다.

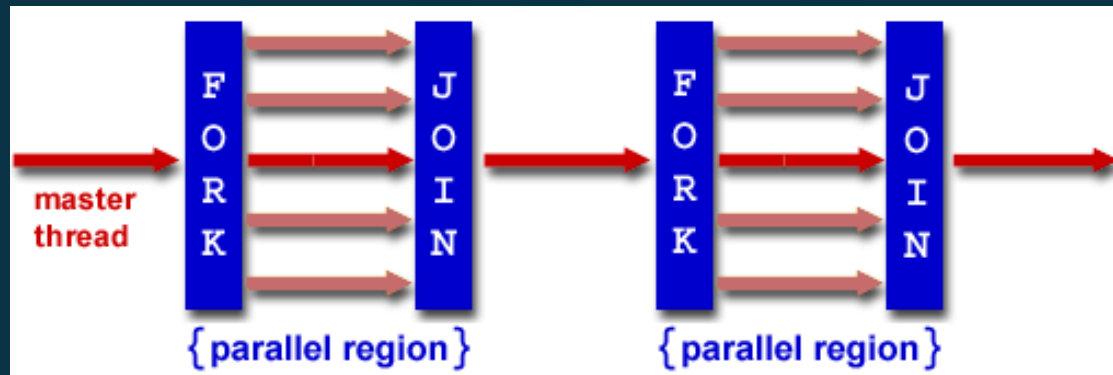
OpenMP

- 컴파일러
 - 비주얼 스튜디오도 지원



OpenMP

- 프로그래밍 모델 (1/2)
 - 공유메모리에서의 멀티쓰레드 구현
 - 자동으로 병렬화를 하지 않고 사용자가 병렬화를 지정
 - Fork-Join 모델



“<https://computing.llnl.gov/tutorials/openMP/>”

OpenMP (2019)

- 프로그래밍 모델 (2/2)
 - 컴파일러 디렉티브에 의존
 - Nesting 가능 (병렬화의 겹침 허용)
 - 동적 스레드 할당
 - 메모리 일관성은 보장하지 않는다. 필요하다면 FLUSH 명령을 사용해야 한다.

OpenMP

● Code Structure

```
#include <omp.h>

main () {
    int var1, var2, var3;

    Serial code
        .
        .
        .

    Beginning of parallel section. Fork a team of threads.
    Specify variable scoping

    #pragma omp parallel private(var1, var2) shared(var3)
    {

        Parallel section executed by all threads
            .
            .
            .

        All threads join master thread and disband

    }

    Resume serial code
        .
        .
        .
}
```

OpenMP

- Directive의 구조

#pragma omp	directive-name	[clause, ...]
필수	하나의 directive 필수	옵션, 순서에 상관없이 여러 개의 clause가 올 수 있다.

- directive뒤에는 반드시 C언어의 Block이 와야 한다.
 - Block : {...}

OpenMP

- parallel Directive

```
#pragma omp parallel [clause ...] newline
    if (scalar_expression)
    private (list)
    shared (list)
    default (shared | none)
    firstprivate (list)
    reduction (operator: list)
    copyin (list)
    num_threads (integer-expression)

structured_block
```

OpenMP

- parallel Directive

- 멀티 쓰레드가 생성되서 해당되는 블록의 코드를 병렬로 수행한다.
- 블록의 끝에서 모든 쓰레드의 종료를 확인한 후 진행을 계속 한다.

OpenMP

● parallel Directive 실습

```
#include <omp.h>
#include <stdio.h>

int main ()
{
    int nthreads, tid;

    /* Fork a team of threads with each thread having a private tid variable */
    #pragma omp parallel private(tid)
    {
        /* Obtain and print thread id */
        tid = omp_get_thread_num();
        printf("Hello World from thread = %d\n", tid);

        /* Only master thread does this */
        if (tid == 0) {
            nthreads = omp_get_num_threads();
            printf("Number of threads = %d\n", nthreads);
        }
    } /* All threads join master thread and terminate */
}
```

OpenMP

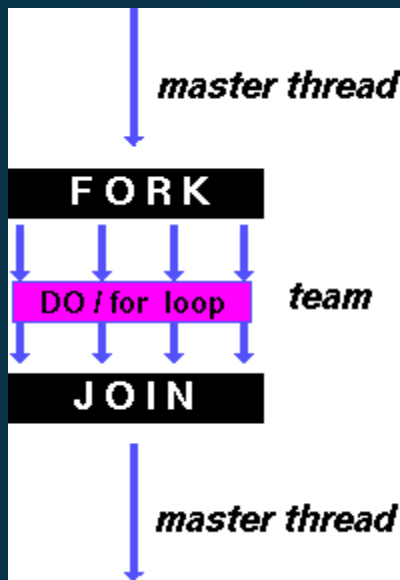
- parallel Directive 실습 - 2
 - 1억을 만드는 프로그램을 parallel Directive를 사용해 병렬로 구현하고 그 실행속도를 측정하라.
 - “omp_get_num_threads ()” 함수가 필요할 것이다.
 - “#pragma omp critical”로 data race를 막을 수 있다.

OpenMP

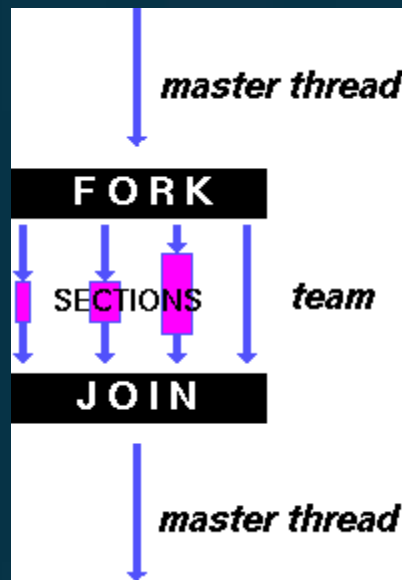
- 작업 (Work)
 - 병렬성을 지정하는 프로그램의 단위
- 작업 분배 지정 (Work-Sharing Constructs)
 - 작업을 분배하는 방식
 - Do/for : 루프를 여러 스레드가 나누어 수행
 - SECTIONS : 프로그램 블록으로 나누어진 작업들을 여러 스레드가 나누어 수행
 - SINGLE : 한 개의 스레드가 전담해서 수행

OpenMP

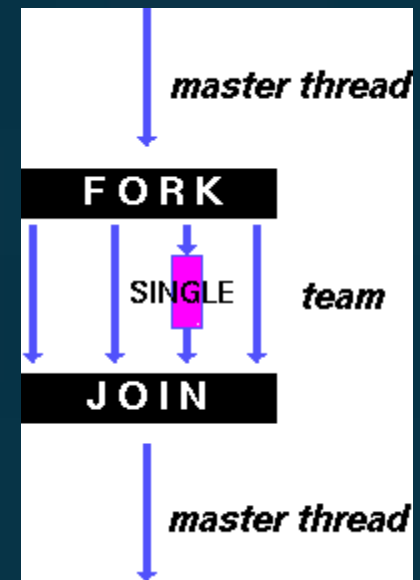
- 작업 분배 지정 (Work-Sharing Constructs)



Do/For



Sections



Single

OpenMP

- Do/For

```
#include <omp.h>
#define CHUNKSIZE 100
#define N      1000

main ()
{
    int i, chunk;
    float a[N], b[N], c[N];

    /* Some initializations */
    for (i=0; i < N; i++)  a[i] = b[i] = i * 1.0;
    chunk = CHUNKSIZE;

    #pragma omp parallel shared(a,b,c,chunk) private(i)
    {

        #pragma omp for schedule(dynamic,chunk) nowait
        for (i=0; i < N; i++)
            c[i] = a[i] + b[i];
    } /* end of parallel section */
}
```

OpenMP

- Do/For

- “schedule” 루프가 병렬로 실행하는 방식을 지정
 - STATIC : 모든 쓰레드가 공평한 개수의 묶음을 실행
 - DYNAMIC : 먼저 끝난 쓰레드가 다음 묶음을 실행
- 묶음 (chunk)
 - 쓰레드가 한번에 실행할 루프의 횟수
- “nowait” 쓰레드의 실행을 동기화 하지 않음
 - 먼저 끝난 쓰레드가 다른 쓰레드의 작업종료를 기다리지 않고 다음 작업 실행

OpenMP

● SECTIONS

```
#include <omp.h>
#define N      1000

main ()
{
    int i;
    float a[N], b[N], c[N], d[N];
    /* Some initializations */
    for (i=0; i < N; i++) {
        a[i] = i * 1.5;  b[i] = i + 22.35;
    }

    #pragma omp parallel shared(a,b,c,d) private(i)
    {
        #pragma omp sections nowait
        {
            #pragma omp section
            for (i=0; i < N; i++) c[i] = a[i] + b[i];

            #pragma omp section
            for (i=0; i < N; i++) d[i] = a[i] * b[i];
        } /* end of sections */
    } /* end of parallel section */
}
```

OpenMP

- 그밖에 쓸만한 Directive

- CRITICAL

```
#pragma omp critical  
sum = sum + 2;
```

- ATOMIC

```
#pragma omp atomic  
x[index[i]] += y;
```

목표 및 소개

- 차례
 - OpenMP
 - Intel Thread Building Block
 - CUDA
 - Transactional Memory
 - 새로운 언어.


TBB

- Intel Thread Building Block
- 스레드 사용에 편리한 여러 API를 가짐
- Task관리 기능 포함
- Intel CPU에서 동작함
 - 비공식적인 Android/ARM버전도 존재함.
- 공식 홈페이지
 - <https://software.intel.com/en-us/tbb>

TBB

- 설치

- Visual Studio의 경우 Nuget을 사용하면 편함

 **tbb_oss** 작성자: Intel Corporation, 158개 다운로드

Intel® Threading Building Blocks (Intel® TBB) lets you easily write parallel C++ programs that take full advantage of multicore performance, that are portable and composable, and that have future-proof scalability.

🔒 v9.103.0

TBB

- API들

- Loop Parallelizer

- #pragma를 사용하지 않고 고유의 함수를 사용

- Containers

- STL과 유사한 형태의 멀티쓰레드 non-blocking container를 제공

- Mutual Exclusion

- 다양한 형태의 lock을 제공

- 메모리 일관성 지시

- 메모리 할당자

- 멀티쓰레드 상에서의 효율적인 메모리 할당자
 - 기존의 메모리 할당자를 교체

- Task 스케줄링

TBB

- Loop Parallelizer

- #pragma 형태가 아니므로 사용자가 문제를 TBB가 멀티쓰레드를 적용할 수 있는 형태로 변형해야 한다.

- 루프의 범위를 지정할 수 있어야 한다.
 - TBB가 호출할 operator를 등록해야 한다.

TBB

- Loop Parallelizer (1/3)

- 다음과 같은 형태의 함수로 만든 이후

```
for( size_t i=0; i!=n; ++i ) Foo(a[i]);
```



```
void SerialApplyFoo( float a[], size_t n ) {  
    for( size_t i=0; i!=n; ++i )  
        Foo(a[i]);  
}
```

TBB

- Loop Parallelizer (2/3)
 - TBB용 클래스로 변환한다.

```
#include "tbb/tbb.h"
using namespace tbb;
class ApplyFoo {
    float *const my_a;
public:
    void operator()( const blocked_range<size_t>& r ) const {
        float *a = my_a;
        for( size_t i=r.begin(); i!=r.end(); ++i )
            Foo(a[i]);
    }
    ApplyFoo( float a[] ) :
        my_a(a)
    {}
};
```

TBB

- Loop Parallelizer (3/3)
 - TBB Parallelizer를 호출한다.

```
parallel_for(blocked_range<size_t>(0,n), ApplyFoo(a));
```

TBB

- Loop Parallelizer

- 램다를 사용한 구현

```
for (auto i = first; i < last; i+= step) f(i);
```



```
parallel_for(first, last, step, f);
```

- Step은 생략 가능

- f에 램다를 사용

TBB

- Loop Parallelizer

- 램다를 사용한 구현

```
#include "tbb\tbb.h"
#include <iostream>
#include <thread>

using namespace std;
using namespace tbb;

void Foo(int n)
{
    cout << "[" << n << " ";
    this_thread::sleep_for(1s);
}

int main()
{
    size_t n= 10;
    int a[] = { 1, 2, 3, 4, 5, 6, 7, 8, 9, 10 };

    parallel_for(size_t(0), n, [&](int i) {
        Foo(a[i]);
    });
}
```

일정

- 2019-12-11일 기말고사

TBB

- Container

- 멀티쓰레드환경에서 사용할 수 있는 다음의 Container를 제공한다.

- `concurrent_unordered_map`
`concurrent_unordered_multimap`
 - `concurrent_unordered_set`
 - `concurrent_unordered_multiset`
 - `concurrent_hash_map`
 - `concurrent_queue`
 - `concurrent_bounded_queue`
 - `concurrent_priority_queue`
 - `concurrent_vector`

TBB

- Container : concurrent_hash_map
 - STL의 map과 비슷
 - Hashing 방법을 사용자가 지정해야 한다.

```
typedef concurrent_hash_map<type1,type2,Hashing> newType;
```

```
struct Hashing{  
    static size_t hash( const type1& x ) {  
        size_t h = 0;  
        h = 해쉬값(x);  
        return h;  
    }  
    static bool equal( const type1& x, const type2& y ) {  
        return x==y;  
    }  
};
```

TBB

- Container : `concurrent_hash_map`
 - `find()`, `insert()`, `remove()` 메소드를 제공한다.
 - 멀티쓰레드 환경에서는 컨테이너의 내용이 수시로 변할 수 있으므로 모든 자료 접근은 `accessor`를 통해 이루어진다.
 - `accessor`는 일종의 스마트 포인터이다.
 - 읽기만 하고 수정하지 않을 경우 `accessor_const`를 사용하는 것이 좋다.

TBB

- String의 출현 개수를 세기 위한 자료 구조

```
typedef concurrent_hash_map<string,int> StringTable;
```

- Parallel_For를 위한 실행 객체

```
struct Tally {
    StringTable& table;
    Tally( StringTable& table_ ) : table(table_) {}
    void operator()( const blocked_range<string*> range ) const {
        for( string* p=range.begin(); p!=range.end(); ++p ) {
            StringTable::accessor a;
            table.insert( a, *p );
            a->second += 1;
        }
    }
};
```

TBB

```
const size_t N = 1000000;  
string Data[N];  
void CountOccurrences() {  
    // Construct empty table.  
    StringTable table;  
    // Put occurrences into the table  
    parallel_for( blocked_range<string*>( Data, Data+N, 1000 ), Tally(table) );  
    // Display the occurrences  
    for( StringTable::iterator i=table.begin(); i!=table.end(); ++i )  
        printf("%s %d\n",i->first.c_str(),i->second);  
}
```

- 스트링의 배열인 Data에서 모든 단어의 출현 횟수를 parallel_for를 사용하여 병렬로 세는 프로그램

TBB

- Container : `concurrent_vector`
 - `push_back()`, `grow_by()`, `grow_to_at_least()`, `size()` 메소드를 제공한다.
 - `clear()` 메소드는 병렬수행이 불가능하니 꼭 다른 메소드와 동시에 호출되지 않도록 해야한다.
 - 원소들이 연속된 주소에 있지 않으므로 일반적인 `pointer` 연산은 불가능하다.
 - 원소를 읽을 때 원소가 생성 중일 수 있으므로 읽기 전에 생성완료 여부를 확인하도록 프로그래밍해야 한다.

TBB

- Container : `concurrent_queue`
 - `push()`, `try_pop()` 메소드를 제공한다.
 - `try_pop()`을 제공하는 이유는 `empty()`호출이 `pop()`의 성공을 보장하지 않기 때문이다.

TBB

● Mutual Exclusion

—편한 locking을 지원한다.

- lock을 선언하면 선언된 블록을 빠져 나올때 자동적으로 unlock이 된다.

— 예외상황 프로그래밍 편리

— 실수로 unlock을 하지 않는 경우를 제거

— 다양한 locking을 지원한다.

— RWlocking을 지원한다.

- 이름에 _rw_가 붙어 있다.

TBB

● Mutual Exclusion : 사용 예

```
Node* FreeList;
typedef spin_mutex FreeListMutexType;
FreeListMutexType FreeListMutex;
Node* AllocateNode() {
    Node* n;
    {
        FreeListMutexType::scoped_lock lock(FreeListMutex);
        n = FreeList;
        if( n )
            FreeList = n->next;
    }
    if( !n )
        n = new Node();
    return n;
}
void FreeNode( Node* n ) {
    FreeListMutexType::scoped_lock lock(FreeListMutex);
    n->next = FreeList;
    FreeList = n;
}
```


TBB

- Mutual Exclusion : 종류
 - Scalable : busy waiting을 없애 CPU낭비를 막는다. overhead가 크다.
 - Fair : Critical Section에 도착한 순서대로 lock을 얻는다.
 - Recursive : 같은 스레드는 lock을 다중으로 얻을 수 있다. recursive알고리즘에서 편리
 - Long wait : 오래 기다리고 있을 경우
 - yield : 같은 프로세스의 다른 스레드 실행
 - block : 깨워 줄 때 까지 멈춤

TBB

● Mutual Exclusion : 종류

Mutex	Scalable	Fair	Recursive	Long Wait	Size
mutex	OS dependent	OS dependent	no	blocks	≥ 3 words
recursive_mutex	OS dependent	OS dependent	yes	blocks	≥ 3 words
spin_mutex	no	no	no	yields	1 byte
queuing_mutex	✓	✓	no	yields	1 word
spin_rw_mutex	no	no	no	yields	1 word
queuing_rw_mutex	✓	✓	no	yields	1 word
null_mutex ⁶	moot	✓	✓	never	empty
null_rw_mutex	moot	✓	✓	never	empty

TBB

- Mutual Exclusion : RW Lock

- 때에 따라 공유자원을 여러 스레드에서 동시에 읽는 것이 문제가 되지 않을 수 있다
- `scoped_lock`의 매개변수로 `boolean`값 추가

```
MyVectorMutexType::scoped_lock  
    lock(MyVectorMutex, /*is_writer=*/false);
```

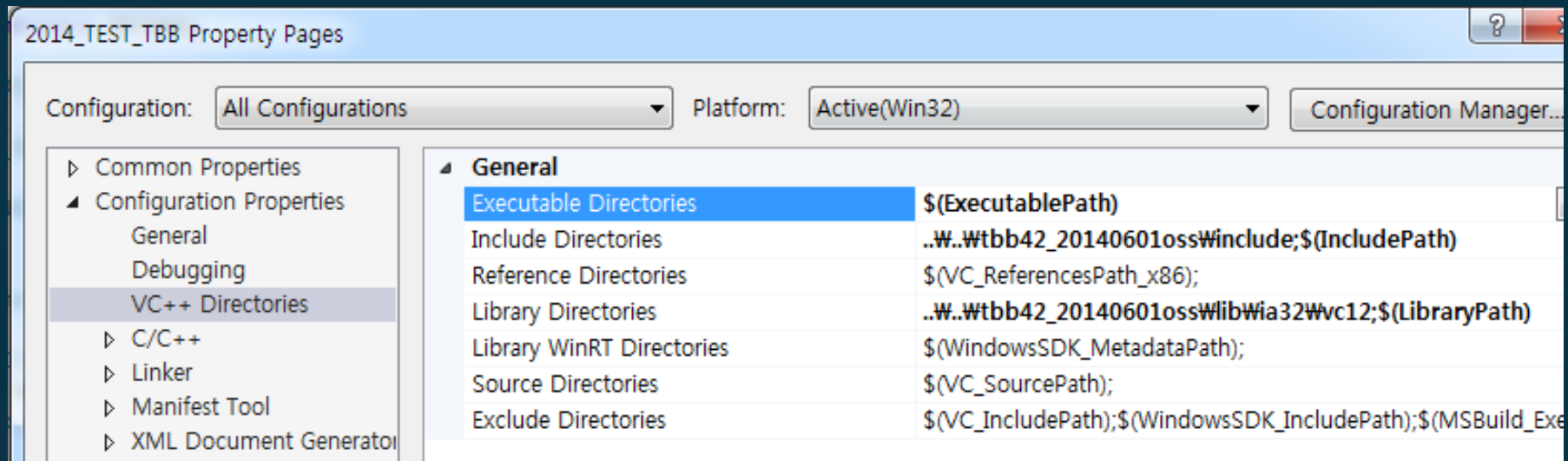
실습

- TBB 설치

- <https://www.threadingbuildingblocks.org/>
- 위 사이트에서 다운 받아서 프로젝트 디렉토리에 압축 풀기.
- tbb.dll을 실행디렉토리에 추가.

실습

● TBB 연결



Include Directories	..\..\wtbb42_20140601ossWininclude;\$(IncludePath)
Reference Directories	\$(VC_ReferencesPath_x86);
Library Directories	..\..\wtbb42_20140601ossWlibWia32Wvc12;\$(LibraryPath)

실습

- 또 는
 - NuGet 사용

실습

- RWLOCK 성능 비교

- Linked List의 Coarse Grained List를 RWLOCK으로 구현한 것과 성능 비교를 해보자. 이 때 Contains의 비중을 증가 시키자.

```
#include "tbb/queuing_rw_mutex.h"    // 헤더

tbb::queuing_rw_mutex  glock;        // 선언

// Writer Lock
tbb::queuing_rw_mutex::scoped_lock lock(glock, true);

// Reader Lock
tbb::queuing_rw_mutex::scoped_lock lock(glock, false);
```

TBB

- 메모리 할당자

- STL의 `std::allocator`와 유사한 memory allocator template를 제공.
 - `scalable_allocator<T>`, `cache_aligned_allocator<T>`
- 직렬 프로그램에서 고안된 memory allocator들은 single share pool에 동시에 하나의 스레드만 접근 가능한 문제가 있다.
 - `scalable_allocator<T>`는 이러한 병목 현상을 피할 수 있게 해준다.
- 두 개의 스레드가 같은 cache line을 사용할 때 문제가 있다.
 - `cache_aligned_allocator<T>`는 잘못된 cache line 공유를 막아주는 것을 보장.

TBB

- 메모리 할당자

- Windows와 Linux 시스템에서, 기본 동적 메모리 할당 함수들은 Intel TBB의 할당 함수들로 자동적으로 대체되어 호출된다

- C 라이브러리 : malloc, calloc, realloc, free
- C++ : new와 delete

- Windows 사용법

- #include "tbb/tbbmalloc_proxy.h" 추가

- Linux 사용법

- LD_LIBRARY_PATH or add it to /etc/ld.so.conf. 변경
- 실행 전에 LD_PRELOAD 변경

```
# Set LD_PRELOAD so that loader loads release version of proxy
LD_PRELOAD=libtbbmalloc_proxy.so.2
# Link with release version of proxy and scalable allocator
g++ foo.o bar.o -ltbbmalloc_proxy -ltbbmalloc -o a.out
```

실습

- TBB 메모리 관리자 성능 비교
 - Lock-Free Stamped Queue의 성능을 비교해 보자.
 - 다음 DLL이 필요함

```
tbbmalloc.dll  
tbbmalloc_proxy.dll
```

TBB

- 태스크 스케줄링

- 작업을 여러 개의 Task로 나누어서 병렬로 처리하는 방식
- Parallel_for와 달리 작업끼리 서로 연관관계가 있거나 작업이 동적으로 추가되는 경우도 다룰 수 있음.

TBB

- 태스크 스케줄링 : 예제

```
long SerialFib( long n ) {  
    if( n<2 )  
        return n;  
    else  
        return SerialFib(n-1)+SerialFib(n-2);  
}
```



```
long ParallelFib( long n ) {  
    long sum;  
    FibTask& a = *new(task::allocate_root()) FibTask(n,&sum);  
    task::spawn_root_and_wait(a);  
    return sum;  
}
```

TBB

- 태스크 스케줄링 : 예제

```
class FibTask: public task {
public:
    const long n;
    long* const sum;
    FibTask( long n_, long* sum_ ) : n(n_), sum(sum_)
    {}
    task* execute() { // Overrides virtual function task::execute
        if( n<CutOff ) {
            *sum = SerialFib(n);
        } else {
            long x, y;
            FibTask& a = *new( allocate_child() ) FibTask(n-1,&x);
            FibTask& b = *new( allocate_child() ) FibTask(n-2,&y);
            // Set ref_count to "two children plus one for the wait".
            set_ref_count(3);
            // Start b running.
            spawn( b );
            // Start a running and wait for all children (a and b).
            spawn_and_wait_for_all(a);
            // Do the sum
            *sum = x+y;
        }
        return NULL;
    }
};
```

목표 및 소개

- 차례
 - OpenMP
 - Intel Thread Building Block
 - CUDA
 - Transactional Memory
 - 새로운 언어.

CUDA

- Computer Unified Device Architecture
- NVIDIA에서 2007년에 발표
- 대규모 병렬 처리를 GPU에서 수행함
 - GPU가 CPU보다 몇백배 빠름
 - GPGPU (General Purpose GPU)의 일종
- 단점 : Nvidia 하드웨어만 지원.

CUDA

● Core 개수 비교



MSI 지포스 RTX 2070 SUPER 게이밍 X D6 8GB 트윈프로저7 이벤트

RTX 2070 SUPER / 12nm / 부스트 1800MHz / **2560개** / PCIe3.0x16 / GDDR6(DDR6) / 14000MHz / 8GB / 256-bit / HDMI / D.P / 최대 모니터 4개 / 최대 215W / 정격파워 650W 이상 / 2개 팬 / 297mm / 백플레이트 / LED 라이트 / MYSTIC LIGHT

639,500원 + 207물 ☐

사용기 MSI 지포스 RTX 2070 SUPER 트프7 구매 사용기

등록월 2019.08 | 상품의견 426건 | 브랜드로그 | 관심상품



1 SAPPHIRE 라데온 RX 5700 XT NITRO+ OC D6 8GB

Tri-X 표준PC

RX 5700 XT / 7nm / 1770 MHz, 부스트 2010MHz / **2560개** / PCIe4.0x16 / GDDR6(DDR6) / 14000MHz / 8GB / 256-bit / HDMI / D.P / 최대 모니터 4개 / 최대 265W / 정격파워 650W 이상 / 전원부: 8+1+2페이즈 / 3개 팬 / 306mm / 백플레이트 / LED 라이트 / NITRO GLOW

545,900원 + 134물 ☐

관련기사 RX5700 VS RTX2060 SUPER 성능 비교해봤습니다

사용기 AMD RX 5700XT 차세대 그래픽카드를 발표하다

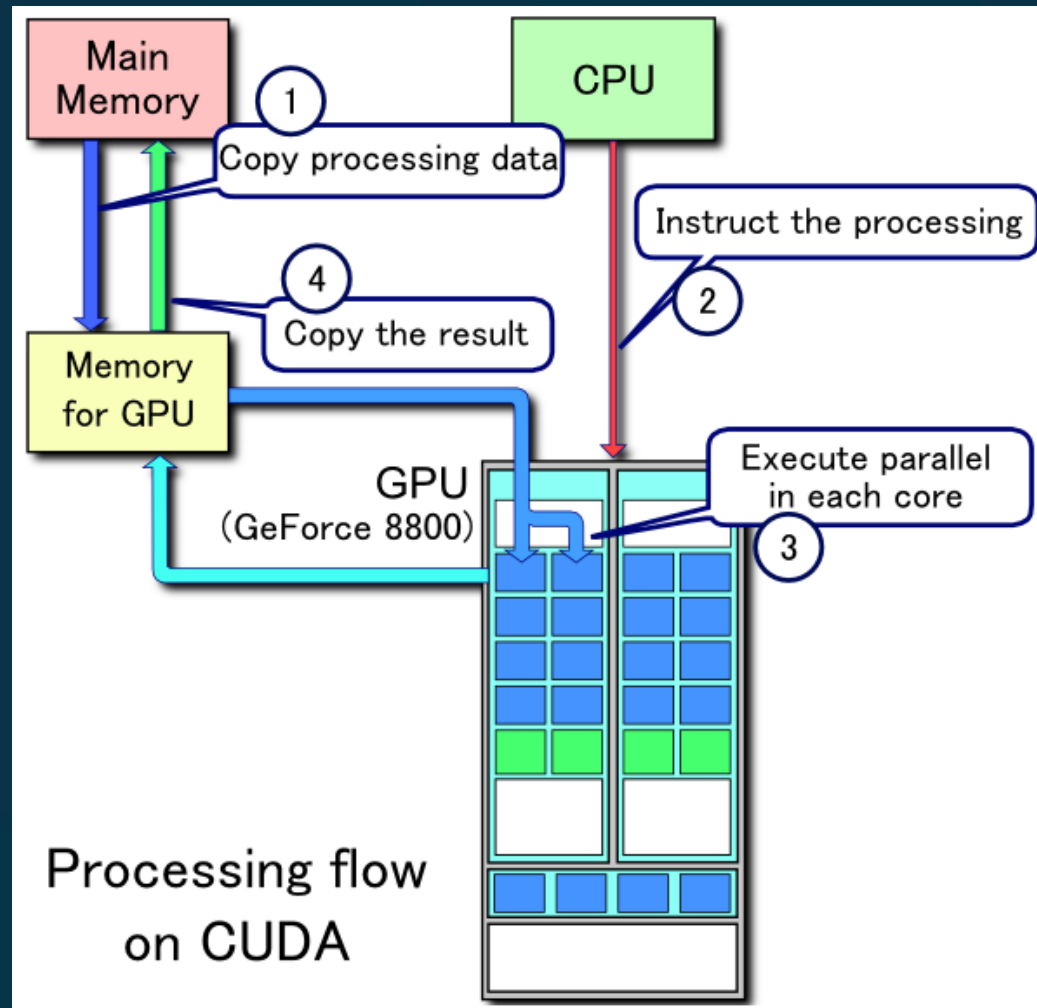
등록월 2019.09 | 상품의견 552건 | 브랜드로그 | 관심상품

CUDA

- 대안

- DirectCompute : DirectX의 일부분 GPU 벤더에 상관없이 동작
- OpenCL : Apple이 Mac OSX에 구현하고 공개, AMD에서도 잘 동작.

CUDA



CUDA

- Example

- http://on-demand.gputechconf.com/gtc-express/2011/presentations/GTC_Express_Sarah_Tariq_June2011.pdf
- GPU에서 실행될 코드

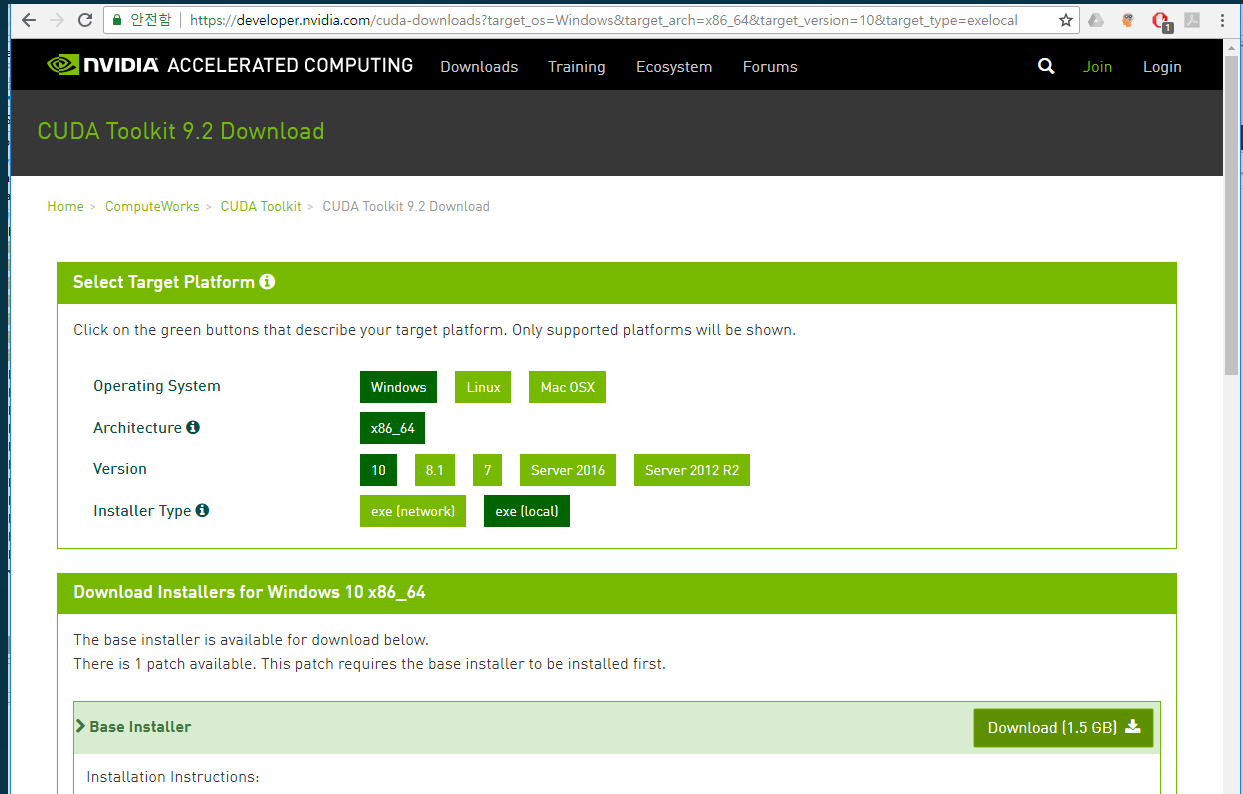
```
__global__ void add(int *a, int *b, int *c)
{
    c[blockIdx.x] = a[blockIdx.x] + b[blockIdx.x];
}
```

CUDA

```
#define N 512
int main(void) {
    int *a, *b, *c;           // host copies of a, b, c
    int *d_a, *d_b, *d_c;    // device copies of a, b, c
    int size = N * sizeof(int);
    // Alloc space for device copies of a, b, c
    cudaMalloc((void **)&d_a, size);
    cudaMalloc((void **)&d_b, size);
    cudaMalloc((void **)&d_c, size);
    // Alloc space for host copies of a, b, c and setup input values
    a = (int *)malloc(size); random_ints(a, N);
    b = (int *)malloc(size); random_ints(b, N);
    c = (int *)malloc(size);
    // Copy inputs to device
    cudaMemcpy(d_a, a, size, cudaMemcpyHostToDevice);
    cudaMemcpy(d_b, b, size, cudaMemcpyHostToDevice);
    // Launch add() kernel on GPU with N blocks
    add<<<N,1>>>>(d_a, d_b, d_c);
    // Copy result back to host
    cudaMemcpy(c, d_c, size, cudaMemcpyDeviceToHost);
    // Cleanup
    free(a); free(b); free(c);
    cudaFree(d_a); cudaFree(d_b); cudaFree(d_c);
    return 0;
}
```

CUDA

● 설치



The screenshot shows the NVIDIA developer website for downloading the CUDA Toolkit 9.2. The page is titled "CUDA Toolkit 9.2 Download" and includes a breadcrumb trail: Home > ComputeWorks > CUDA Toolkit > CUDA Toolkit 9.2 Download. A "Select Target Platform" section allows users to filter downloads by Operating System (Windows, Linux, Mac OSX), Architecture (x86_64), Version (10, 8.1, 7, Server 2016, Server 2012 R2), and Installer Type (exe (network), exe (local)). The "Download Installers for Windows 10 x86_64" section indicates that the base installer is available for download and that there is 1 patch available. A "Base Installer" download button is shown with a "Download [1.5 GB]" label and a download icon. Below the button, the text "Installation Instructions:" is visible.

← → ↻ | 안전함 | https://developer.nvidia.com/cuda-downloads?target_os=Windows&target_arch=x86_64&target_version=10&target_type=exe-local ☆ | 🔍 Join Login

NVIDIA ACCELERATED COMPUTING Downloads Training Ecosystem Forums

CUDA Toolkit 9.2 Download

Home > ComputeWorks > CUDA Toolkit > CUDA Toolkit 9.2 Download

Select Target Platform ⓘ

Click on the green buttons that describe your target platform. Only supported platforms will be shown.

Operating System	Windows	Linux	Mac OSX		
Architecture ⓘ	x86_64				
Version	10	8.1	7	Server 2016	Server 2012 R2
Installer Type ⓘ	exe (network)	exe (local)			

Download Installers for Windows 10 x86_64

The base installer is available for download below.
There is 1 patch available. This patch requires the base installer to be installed first.

➤ Base Installer	Download [1.5 GB] 📄
------------------	---------------------

Installation Instructions:

OpenCL

- 다운로드

- <http://developer.amd.com/tools-and-sdks/opencl-zone/amd-accelerated-parallel-processing-app-sdk/>

- 설치

- Window 설치파일을 다운 받아서 실행

- 실행

- Sample\Wcl\W1.x\HelloWorld

OpenCL

- 다운로드
 - <http://developer.amd.com/tools-and-sdks/opencl-zone/amd-accelerated-parallel-processing-app-sdk/>
- 설치
 - Window 설치파일을 다운 받아서 실행
- 실행
 - Sample\Wcl\W1.x\HelloWorld
- 또는 Nuget

GPGPU

- 장점

- CPU의 몇 십 배의 속도가 가능 (백배 이상도...)

- 단점

- 낮은 I/O 및 직렬 계산 속도

- CPU와 GPU 사이의 병목 현상

- 적은 메모리 (그래픽 카드의 VRAM)

- HAS(Hybrid System Architecture)로 극복 (CPU 내장 GPU)

목표 및 소개

- 차례
 - OpenMP
 - Intel Thread Building Block
 - CUDA
 - Transactional Memory
 - 새로운 언어.

Transactional Memory

- 지금까지

- 멀티 스레드용 자료구조를 구현하였다.
 - 리스트, 큐, 스택, 스킵리스트
- 여러 동기화 도구를 사용하여 구현했다.
 - Locking, Spinning, CompareAndSet
 - 각각 단점들을 갖고 있다.

지금 까지...

● 잠금

— 직관적이다. 의도대로 잘 동작한다.

— 문제 #1

- 병렬성이 없다. => 성능개선의 여지가 없다.

- 의도하지 않은 멈춤현상을 야기한다.

 - 우선순위 역전 (priority inversion)

 - 높은 우선순위의 스레드가 잠금이 없어서 실행되지 못함

 - 호위현상 (convoying)

 - 잠금을 잡은 스레드가 실행을 멈춘 동안에는 모든 잠금을 원하는 스레드가 대기해야 한다.

지금 까지...

● 잠금

— 문제 #2

- 프로그래밍을 주의 깊게 하지 않으면 교착상태(deadlock)에 빠진다.
 - 여러 객체를 동시에 잠가야 할 때 문제가 생긴다.
 - 이전의 해결법 : 능숙한 프로그래머를 고용한다.
 - 멀티 프로세서프로그래밍이 희귀했을 때나 가능
 - 해결법 : 객체간의 순서를 정한다
 - 객체가 동적으로 생성되면?

지금 까지...

- 현실 : 잠금에 의존하는 거대한 시스템
 - 성능 때문에 복수의 Lock을 사용
 - 주석에 의존
 - 재앙!

```
/*  
 * When a locked buffer is visible to the I/O layer BH_Laundry  
 * is set. This means before unlocking we must clear BH_Laundry,  
 * mb() on alpha and then clear BH_Lock, so no reader can see  
 * BH_Laundry set on an unlocked buffer and then risk to deadlock.  
 */
```

Figure 18.1 Synchronization by convention: a typical comment from the Linux kernel.

지금까지...

- Non-Blocking 알고리즘
 - HW도움으로 Wait Free하게 수행되는 CAS연산을 사용
 - Lock으로 인한 멈춤 현상을 회피할 수 있다.
 - 문제
 - 이러한 원자적인 연산으로 알고리즘이나 자료구조를 설계하는 것은 **매우 어려운 일**이다.
 - 프로세서가 많아질수록 연산의 부하가 커진다.

지금까지...

- CAS의 근본적인 문제
 - 연산의 단위가 Word이다.
 - 여러 개의 Word의 변경을 원자적으로 할 수 있으면 알고리즘의 구현이 훨씬 쉬워진다.
- 예)
 - `multiCAS({addr1, addr2}, {v1, v2}, {new_v1, new_v2});`

지금까지...

```
void enq(int x) {
    Node *e = new Node(x);
    while (true) {
        Node *last = tail;
        Node *next = last->next;
        if (last != tail) continue;
        if (NULL == next) {
            if (NULL == CAS(&(last->next), NULL, e)) {
                CAS(&tail, last, e);
                return;
            }
        } else CAS(&tail, last, next);
    }
}
```



```
void enq(int x) {
    Node *e = new Node(x);
    while (true) {
        Node *last = tail;
        Node *next = last->next;
        if (last != tail) continue;
        if (OK == MultiCAS( {last->next, tail}, {next, last}, {e, e}));
            return;
    }
}
```


지금까지...

- multiCAS?
 - 그런 것은 존재하지 않는다.
- singleCAS를 사용한 구현
 - 여러 단계의 singleCAS를 사용해서 구현해야 할 필요가 생기고
 - 연속된 singleCAS실행 사이에 다른 스레드에서 어떠한 행동을 하더라도 제대로 동작하게 만드는 것은 힘들다.
 - 다른 스레드의 행동을 제한하면 Lock-free가 깨진다.

지금까지...

- Lock-free의 단점들

- Lock-Free 구현은 확장성이 떨어진다.

- Queue에 Copy()메소드 추가
 - Set에 Clear()메소드 추가
 - 기존의 method들을 전부 수정하여야 한다.

- 자료구조의 합성

- 두 개의 method호출의 atomic한 구현은 어렵다.
 - 예) `sum+=2,`
 - 다른 자료구조의 method들의 연속동작을 atomic하게 구현하는 것은 더 어렵다.
 - 예) `A.enq(B.deq())`

지금까지...

- 자료구조의 정확성
 - Lock-Free 알고리즘의 정확성을 증명하는 것은 매우 어려운 일이다.
 - memory ordering 문제까지 겹치면 정말 어렵다.

지금까지...

● 요약

- 시스템이 커지면 잠금의 효과적인 관리가 어렵다.
- Non-Blocking 알고리즘의 경우 CAS가 워드 단위밖에 되지 않으므로 알고리즘이 복잡해진다.
 - 확장성, 합성, 정확성(생산성)

트랜잭션

- 트랜잭션(transaction)
 - 지금까지의 단점들을 보완하기 위하여 고안된 새로운 **프로그래밍 모델**
 - 하나의 스레드가 실행하는 일련의 프로그램 블록
 - 각각의 트랜잭션은 Atomic하다.
 - 한번에 하나씩 실행된 것처럼 보여야 한다.
 - 교착상태를 발생시키지 않는다.
 - DB의 트랜잭션 개념과 같음

트랜잭션

- 트랜잭션의 동작
 - <투기적(speculative) 실행>
 - “안되면 말고 ”
 - 하나의 트랜잭션에 속하는 모든 메모리 연산은 임시적(tentative)으로 실행
 - 트랜잭션의 실행이 끝난 후 동기화 충돌 검사
 - 충돌이 없으면 임시적 실행을 영구화 한다.
 - Commit
 - 충돌이 있었으면 모든 실행을 무효화 한다.
 - Abort

트랜잭션

- 트랜잭션(transaction) 사이의 중첩
 - 트랜잭션안에 트랜잭션
 - Child 트랜잭션의 Abort가 Parent를 Abort시키지 않음

트랜잭션

- 예) 무잠금 무제한 큐의 Enqueue
 - Atomic{} : 하나의 트랜잭션 구간을 정의

```
void enq(int x) {  
    Node *e = new Node(x);  
    atomic {  
        tail->next = e;  
        tail = e;  
    }  
}
```


트랜잭션

- 예) 큐 사이의 원자적인 이동

```
atomic {  
    x = q0->deq();  
    q1->enq(x);  
}
```

- 예) 제한 큐의 Enqueue

— **retry** : 트랜잭션을 abort하고 다시 시작

```
void enq(int x) {  
    atomic {  
        if (count == items.length) retry;  
        items[tail] = x;  
        if (++tail == items.length) tail = 0;  
        ++count;  
    }  
}
```

트랜잭션 메모리의 구현

- 하드웨어 트랜잭션 메모리와 소프트웨어 트랜잭션 메모리가 있다.

트랜잭션 메모리의 구현

- 소프트웨어 트랜잭션 메모리
 - http://en.wikipedia.org/wiki/Software_transactional_memory
 - 많은 종류의 STM 구현이 있다.
 - Tboost.STM
 - Intel STM Compiler
 - SXM, MicroSoft C# 에서의 STM

트랜잭션 메모리의 구현

- 구현 아이디어

- 모든 공유 메모리접근을 Transactional Memory 모듈을 통해서 수행.
- 성능을 위해 트랜잭션 종료 시 충돌 검사 수행
- 충돌 시 Undo
 - 이를 위해 Undo 및 Redo 리스트 관리
- Transaction의 state : ACTIVE, COMMIT, ABORTED로 관리

트랜잭션 메모리의 구현

- STM 구현 이슈

- Zombie 트랜잭션

- 동기화 충돌 이후에도 트랜잭션이 계속 실행될 수 있다.
 - 틀린 값을 읽을 경우
 - 무한루프
 - 예외상황 발생
 - 틀린 값을 읽지 않도록 보장해야 한다.

- 성능

- 모든 Read/Write를 API를 통해서 해야 하므로 성능이 좋지 않다.

트랜잭션 메모리의 구현

- 하드웨어 트랜잭션 메모리
 - Cache 일관성 프로토콜을 수정해서 구현
 - SUN의 Rock Processor (망했어요...)
 - Intel의 x86 (Haswell 부터, 2013년 6월 발매)
- 구현
 - 캐시의 태그에 transaction bit추가
 - Transaction 메모리 연산은 transaction cache line에 한다.
 - Transaction cache line이 invalidate되면 cache line을 메모리에 쓰지 않고 폐기한다. => CPU의 실행도 abort한다.

현실

- Intel Haswell



HTM

Intel® Core™ i7-9700 Processor

ark.intel.com/content/www/us/en/ark/products/191792/intel-core-i7-9700-processor-12m-cache-up-to-4-70-ghz.html

Products Solutions Support

USA (English)

Support Home › Product Specifications › Processors

Search specifications

Intel® Core™ i7-9700 Processor
12M Cache, up to 4.70 GHz

Specifications

Essentials

Product Collection	9th Generation Intel® Core™ i7 Processors
Code Name	Products formerly Coffee Lake

Intel® Virtualization Technology for Directed I/O (VT-d) ‡ ?	Yes
Intel® VT-x with Extended Page Tables (EPT) ‡ ?	Yes
Intel® TSX-NI ?	Yes
Intel® 64 ‡ ?	Yes
Instruction Set ?	64-bit
Instruction Set Extensions ?	Intel® SSE4
Idle States ?	Yes
Enhanced Intel SpeedStep® Technology ?	Yes

트랜잭션 메모리의 구현

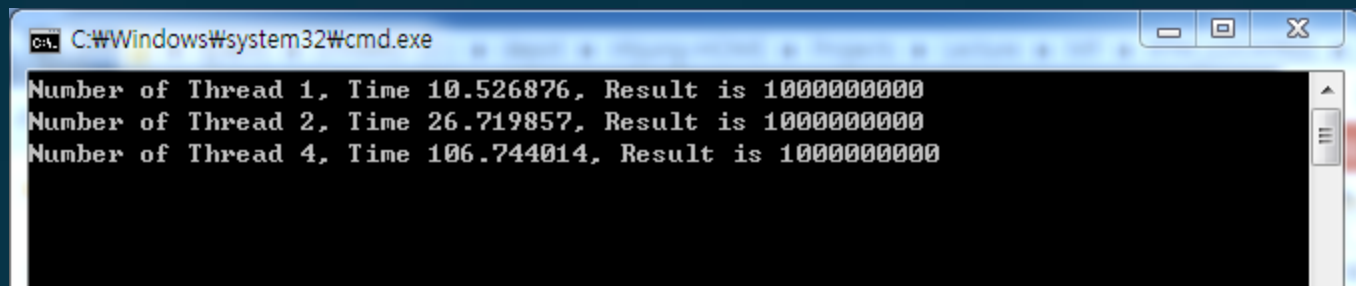
- Haswell의 XTM

- 복수개의 메모리에 대한 Transaction을 허용한다.
 - L1 캐시의 용량 한도 까지
- CPU에서 transaction 실패시의 복구를 제공한다.
 - 메모리와 레지스터의 변경을 모두 Roll-back한다.
- Visual Studio 2012, update 2 부터 지원

트랜잭션 메모리의 구현

- 하드웨어 트랜잭션 메모리 예제

```
DWORD WINAPI ThreadFunc(LPVOID lpVoid)
{
    for (int i=0;i<500000000 / num_thread;++i) {
        while (_xbegin() != _XBEGIN_STARTED);
        sum += 2;
        _xend();
    }
    return 0;
}
```



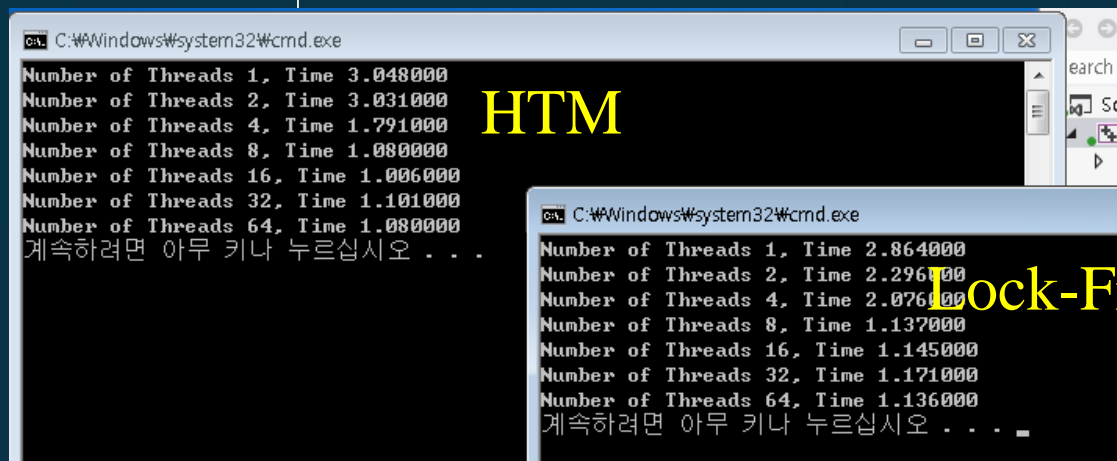
```
C:\Windows\system32\cmd.exe
Number of Thread 1, Time 10.526876, Result is 1000000000
Number of Thread 2, Time 26.719857, Result is 1000000000
Number of Thread 4, Time 106.744014, Result is 1000000000
```

트랜잭션 메모리의 구현

● 하드웨어 트랜잭션 메모리 예제 (Set의 Add)

```
bool Add(int key)
{
    NODE *pred, *curr;

    NODE *node = new NODE(key);
    while (true) {
        pred = &head;
        curr = pred->next;
        while (curr->key < key) {
            pred = curr;
            curr = curr->next;
        }
        if (_XBEGIN_STARTED != my_xbegin()) continue;
        if (!validate(pred, curr)) {
            _xabort(0);
            continue;
        }
        if (key == curr->key) {
            _xend();
            delete node;
            return false;
        } else {
            node->next = curr;
            pred->next = node;
            _xend();
            return true;
        }
    }
}
```



트랜잭션 메모리의 구현

● HTM 실행 레포트

```
#include <ppl.h>
#include <concurrent_unordered_map.h>

using namespace concurrency;

concurrent_unordered_map <unsigned int, unsigned int> xrm_record;

unsigned int my_xbegin()
{
    unsigned int result = _xbegin();
    if (result == _XBEGIN_STARTED) return result;
    atomic_uint *a = reinterpret_cast<atomic_uint *>(&(xrm_record[result]));
    (*a)++;
    return result;
}

void report_xrm()
{
    for_each(begin(xrm_record), end(xrm_record), [](const pair<unsigned int, int>& x) {
        cout << "Abort Count: " << x.second << " CODE : " << hex << x.first << dec << "    Abort Type :";
        if (x.first & _XABORT_EXPLICIT) printf("Explicit ");
        if (x.first & _XABORT_RETRY) printf("Retry ");
        if (x.first & _XABORT_CONFLICT) printf("Conflict ");
        if (x.first & _XABORT_CAPACITY) printf("Capacity ");
        if (x.first & _XABORT_DEBUG) printf("Debug ");
        if (x.first & _XABORT_NESTED) printf("Nested ");
        cout << endl;
    });
}
```

트랜잭션 메모리의 구현

- HTM 실행 레포트



```
C:\Windows\system32\cmd.exe
Number of Threads 1, Time 3452
Abort Count: 729 CODE : 0 Abort Type :
Abort Count: 2243 CODE : 8 Abort Type :Capacity
Number of Threads 2, Time 3180
Abort Count: 47388 CODE : 6 Abort Type :Retry Conflict
Abort Count: 546 CODE : 0 Abort Type :
Abort Count: 8399 CODE : 8 Abort Type :Capacity
Abort Count: 83 CODE : 1 Abort Type :Explicit
Number of Threads 4, Time 1961
Abort Count: 106995 CODE : 6 Abort Type :Retry Conflict
Abort Count: 224 CODE : 0 Abort Type :
Abort Count: 12797 CODE : 8 Abort Type :Capacity
Abort Count: 580 CODE : 1 Abort Type :Explicit
Abort Count: 2 CODE : 5 Abort Type :Explicit Conflict
Number of Threads 8, Time 1129
Abort Count: 137801 CODE : 6 Abort Type :Retry Conflict
Abort Count: 100 CODE : 0 Abort Type :
Abort Count: 19097 CODE : 8 Abort Type :Capacity
Abort Count: 1157 CODE : 1 Abort Type :Explicit
Abort Count: 4 CODE : 5 Abort Type :Explicit Conflict
Number of Threads 16, Time 1280
Abort Count: 21340 CODE : 8 Abort Type :Capacity
Abort Count: 142 CODE : 0 Abort Type :
Abort Count: 1236 CODE : 1 Abort Type :Explicit
Abort Count: 153668 CODE : 6 Abort Type :Retry Conflict
Abort Count: 8 CODE : 5 Abort Type :Explicit Conflict
Number of Threads 32, Time 1178
Abort Count: 151564 CODE : 6 Abort Type :Retry Conflict
Abort Count: 20991 CODE : 8 Abort Type :Capacity
Abort Count: 104 CODE : 0 Abort Type :
Abort Count: 1243 CODE : 1 Abort Type :Explicit
Abort Count: 10 CODE : 5 Abort Type :Explicit Conflict
Number of Threads 64, Time 1146
Abort Count: 144490 CODE : 6 Abort Type :Retry Conflict
Abort Count: 120 CODE : 0 Abort Type :
Abort Count: 19821 CODE : 8 Abort Type :Capacity
Abort Count: 1228 CODE : 1 Abort Type :Explicit
Abort Count: 2 CODE : 5 Abort Type :Explicit Conflict
계속하려면 아무 키나 누르십시오 . . .
```

트랜잭션 메모리

- 장점

- 생산성

- single thread 알고리즘을 그대로 사용 가능 (X)
 - Lock-free 알고리즘 보다 매우 간단함

- 정확성

- 제대로 동작하는 알고리즘이라는 것을 검증하기가 쉬움

- 성능

- Lock-free에 근접한 성능

트랜잭션 메모리

- STM 단점
 - 성능
 - 오버헤드가 커서 Core가 매우 많지 않으면 오히려 성능 저하
- HTM 단점
 - 범용성
 - 일부 CPU에서만 지원 (AMD **x**, ARM **x**, 모바일 **x**...)
 - 제한성
 - HW 용량의 한계로 Algorithm이 제한됨
 - Coarse Grain과 Lock-free 중간 정도의 작성 난이도
 - High Contention 상황에서 lock-free보다 성능 저하.
- 한계
 - Core의 개수가 많아질 경우 성능향상의 한계가 찾아옴 (64개 정도로 예측 by tim sweeny)

트랜잭션 메모리의 구현

- Haswell HTM의 한계
 - 모든 알고리즘에 적용 불가능
 - HW 용량 한계 => **알고리즘의 맞춤형 수정 필요.**
 - Nested Transaction 불가능 (가능하지만 무조건 몽땅 Roll-Back)
 - 오버헤드
 - 모든 레지스터 내용 저장 및 Roll-back

그리고...



정내훈

7월 19일 서울특별시 근처

내훈형~~ TSX에서 _xbegin()이 저는 안되네요.. ㅜㅜ haswell 4770k인데도 Illegal intruction이라고 나옴.. 혹시 뭐 설정해야 하는게 있나요?

(반면 HLE instrinc 들은 아주 잘되네요.. 성능도 좋구요..ㅋ)

좋아요 · 댓글 달기

1



정내훈 CPU 바꿨.

7월 20일 오후 9:43 · 좋아요



댓글 달기...

미래

- HTM이 업그레이드 되어서 보급되면
끝인가?
 - 스레드가 많아 질 수록 충돌확률이 올라가
TM의 성능이 떨어진다.
 - 64Core 정도가 한계일 것이라고 예측하고
있다. (2010 GameTech, Tim Sweeny)

미래

- AMD : Advanced Synchronization Facility (ASF)
 - 아직 proposal 단계
- Intel : 아직 많이 쓰이고 있지 않음.
MOB(memory order buffer)와 결합될 예정

목표 및 소개

- 차례
 - OpenMP
 - Intel Thread Building Block
 - CUDA
 - Transactional Memory
 - 새로운 언어.

새로운 언어

- 지금까지
 - 각종 테크닉과 라이브러리들...
 - 성능 향상에 한계가 있다.
- 이유는?
 - C 스타일 언어를 사용하기 때문이다.
 - 스레드 사이의 메모리 공유 => Data Race
 - side effect
- 해결책은?
 - 함수형 언어 사용
 - 메모리 공유 없고 side effect 없음
 - 프로그램 자체에 자연스러운 병렬성 내장

새로운 언어

- 함수형 언어의 프로그래밍 스타일
 - 모든 변수가 불변이다. (C++의 `const`)
 - 불변 : 한번 값이 정해지면 바뀌지 않음.
 - 불변 변수(`immutable variable`)는 `data race`를 일으키지 않는다.

함수(입력, 출력) = 함수'(입력, 중간 값) && 함수''(중간 값, 출력)

새로운 언어

● Go

- 2009년 구글에서 만든 C와 비슷한 언어.
- 언어에서 멀티쓰레드 지원
 - Goroutine : SW Thread지만 Kernel Thread Pool에서 병렬로 동작.
 - 공유 메모리 모델 : data race존재, mutex 필요
- 멀티쓰레드 문제에 대한 대책 : Channel
 - Goroutine사이의 고속통신, 공유 메모리 대신 사용
- 넷마블의 블레이드&소울 레볼루션 서버??

새로운 언어

● Go 예제

```
for {
    conn, err := listener.Accept()
    if err != nil {
        log.Print(err) // e.g., connection aborted
        continue
    }
    go handleConn(conn) // handle connections
    concurrently
}
```

```
ch := make(chan int, 1)
for i := 0; i < 10; i++ {
    select {
        case x := <-ch:
            fmt.Println(x) // "0" "2" "4" "6" "8"
        case ch <- i:
    }
}
```

새로운 언어

- 하스켈

- 순수 함수형 언어로 1990년에 개발
- 개념은 뛰어나나 난이도로 인해 많이 사용되지 못하고 있음.
- 병렬성
 - 순수 병렬성 (Parallelism) : 언어에 내재된 병렬성 이용, 항상 같은 결과값, data race나 deadlock이 전혀 없음, I/O처리 안됨
 - 동시 실행성 (Concurrency) : I/O 처리를 위해 사용. I/O 실행순서 제어는 프로그래머가 해줘야 함. data race나 deadlock이 가능.

새로운 언어

- 함수형 언어의 문제
 - 익히기 어렵다.

```
-- Type annotation (optional)
fib :: Int -> Integer
-- With self-referencing data
fib n = fibs !! n
      where fibs = 0 : scanl (+) 1 fibs
              -- 0,1,1,2,3,5,...
-- Same, coded directly
fib n = fibs !! n
      where fibs = 0 : 1 : next fibs
              next (a : t@(b:_)) = (a+b) : next t
-- Similar idea, using zipWith
fib n = fibs !! n
      where fibs = 0 : 1 : zipWith (+) fibs (tail fibs)
-- Using a generator function
fib n = fibs (0,1) !! n
      where fibs (a,b) = a : fibs (b,a+b)
```

```
quickSort :: Ord a => [a] -> [a]
quickSort [] = []
quickSort (x:xs) = quickSort[a | a <- xs, a < x] ++ -- Sort the left part of the list
                  [x] ++ -- Insert pivot between two sorted parts
                  quickSort[b | b <- xs, b >= x] -- Sort the right part of the list
```

새로운 언어

- 하스켈 (from: [Real World Haskell](#) by Bryan O'Sullivan, Don Stewart, and John Goerzen)

```
-- file: ch24/Sorting.hs
sort :: (Ord a) => [a] -> [a]
sort (x:xs) = lesser ++ x:greater
    where lesser  = sort [y | y <- xs, y <  x]
          greater = sort [y | y <- xs, y >= x]
sort _ = []
```

새로운 언어

- 하스켈 (from: [Real World Haskell](#) by Bryan O'Sullivan, Don Stewart, and John Goerzen)
 - 병렬 버전

```
-- file: ch24/Sorting.hs
module Sorting where

import Control.Parallel (par, pseq)

parSort :: (Ord a) => [a] -> [a]
parSort (x:xs)      = force greater `par` (force lesser `pseq`
                                           (lesser ++ x:greater))
    where lesser    = parSort [y | y <- xs, y <  x]
          greater    = parSort [y | y <- xs, y >= x]
parSort _           = []
```

새로운 언어

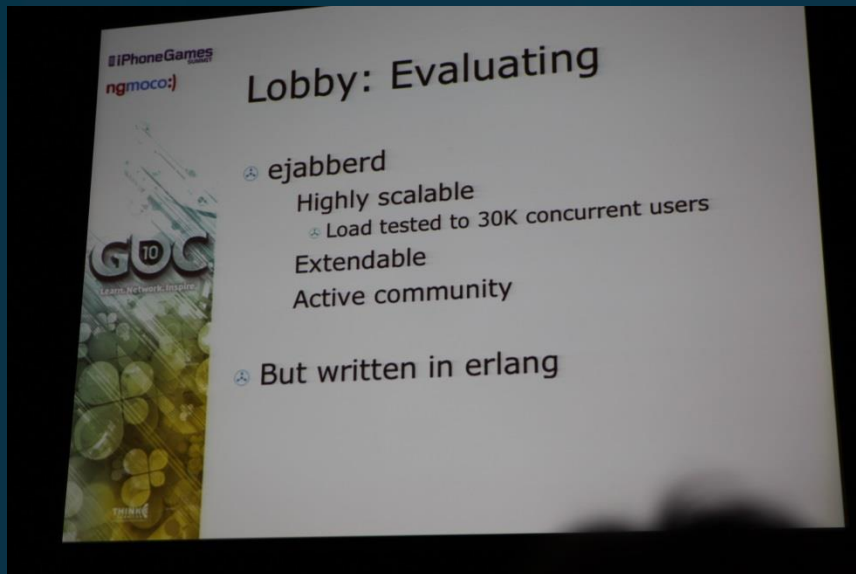
- 하스켈 (from: [Real World Haskell](#) by Bryan O'Sullivan, Don Stewart, and John Goerzen)
 - 최적화 된 병렬버전

```
-- file: ch24/Sorting.hs
parSort2 :: (Ord a) => Int -> [a] -> [a]
parSort2 d list@(x:xs)
  | d <= 0      = sort list
  | otherwise = force greater `par` (force lesser `pseq`
                                     (lesser ++ x:greater))
    where lesser      = parSort2 d' [y | y <- xs, y < x]
          greater     = parSort2 d' [y | y <- xs, y >= x]
          d' = d - 1
parSort2 _ _
```

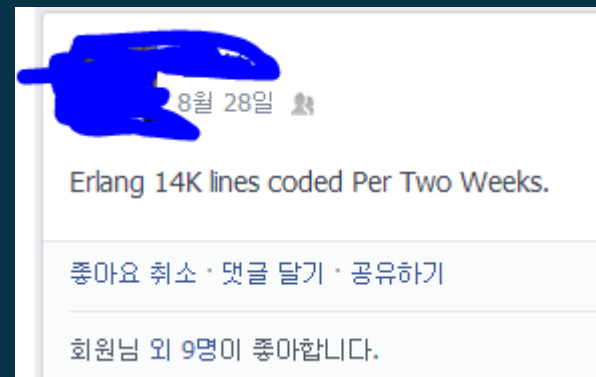
새로운 언어

- Erlang

- 에릭슨에서 전자 교환기용으로 1982년에 개발
- Scalable한 서버 시스템에 자주 사용되고 있음



2010GDC



새로운 언어

- Erlang(사용예) 게임 (from wikipedia)
 - Vendetta Online Naos game server
 - Battlestar Galactica Online game server by Bigpoint
 - Call of Duty server core
 - League of Legends chat system by Riot Games, based on ejabberd

새로운 언어

- Erlang(사용예) (from wikipedia)
 - [Amazon.com](#) : to implement [SimpleDB](#), providing database services as a part of the Amazon Web Services offering
 - [Facebook](#) : to power the backend of its chat service, handling more than 100 million active users
 - [WhatsApp](#) : to run messaging servers, achieving up to 2 million connected users per server.
 - [GitHub](#) : used for RPC proxies to ruby processes
 - [CouchDB](#), [Couchbase Server](#), [Mnesia](#), [Riak](#), [SimpleDB](#)

새로운 언어

- Erlang

- process 단위의 병렬성

- OS process(x), thread(x), SW context(o)
 - 수천만개의 process 동시 실행 가능

- 2006년부터 SMP(multicore) 지원

- process사이의 동기화

- shared-nothing asynchronous message passing으로 구현.
 - queue통한 message passing으로 동기화
 - 분산 처리 가능

새로운 언어

● Erlang : 분산 I/O 구현 예

```
% Create a process and invoke the function
%   web:start_server(Port, MaxConnections)
ServerProcess = spawn(web, start_server, [Port, MaxConnections]),

% Create a remote process and invoke the function
% web:start_server(Port, MaxConnections) on machine RemoteNode
RemoteProcess = spawn(RemoteNode, web, start_server, [Port, MaxConnections]),

% Send a message to ServerProcess (asynchronously).
% The message consists of a tuple with the atom "pause" and the number "10".
ServerProcess ! {pause, 10},

% Receive messages sent to this process
receive
    a_message -> do_something;
    {data, DataContent} -> handle(DataContent);
    {hello, Text} -> io:format("Got hello message: ~s", [Text]);
    {goodbye, Text} -> io:format("Got goodbye message: ~s", [Text])
end.
```

새로운 언어

- Elixir

- Erlang에 가반을 둔 함수형 병렬 언어
- Process 지원 (Goroutine과 비슷)
 - 운영체제의 Process와는 이름만 같음
- Send와 Receive를 사용한 동기화.
- 2011년 Jose Valim이 개발
- 달빛 조각사 온라인 게임서버

새로운 언어

● Elixir 예제

```
defmodule Quicksort do
  def sort([]), do: []
  def sort ([pivot|t]) do
    sort (for x <- t, x < pivot, do: x)
    ++ [pivot] ++
    sort (for x <- t, x >= pivot, do: x)
  end
end
```

```
parent = self()
spawn fn -> send(parent, {:hello, self()}) end
receive do
  {:hello, pid} -> "Got hello from #{inspect pid}"
end
```

새로운 언어

- 함수형 언어의 문제

- 생산성

- 전혀 다른 스타일의 프로그래밍

- 성능

- 구조체를 함수에 전달할 때 포인터가 아니라 내용을 전달하는 것과 비슷한 오버헤드.
 - 너무 자잘한 병렬화

- IO 문제

- IO는 순서대로 행해져야 하는데 함수형 언어에서 IO Operation의 순서를 정해주는 것이 비효율적이다.

정리

- 멀티쓰레드 프로그래밍은 피할 수 없다.
- 일반 프로그래밍에서는 볼 수 없는 많은 골치 아픈 문제가 있다.
- 여러 가지 방법으로 문제를 해결할 수 있다.
 - 성능에 주의 해야 한다.
- 일정 규모 이상의 멀티쓰레드 프로그램에서는 멀티쓰레드용 자료구조가 필요하다.
- Non-Blocking 멀티쓰레드 알고리즘의 사용이 필요하다.
- 자신의 요구에 딱 맞는 Custom한 병렬 알고리즘을 직접 작성해서 사용하는 것이 제일 성능이 좋다. <= 어렵다
- Transactional Memory, Functional Programming도 고려해보자.

강의 목적

- 멀티코어에서 성능을 올리려면?
 - non-blocking
- Non-Blocking은 얼마나 성능이 좋은가?
- 왜 어려운가?
- 얼마나 어려운가?
 - 프로그래머 요구사항, 비용
- 할 만한 가치가 있는가?