

7. 병렬 알고리즘 – STACK SKIP-LIST

멀티쓰레드 프로그래밍
정내훈

목차

- Stack

- SKIPLIST

목차

- 소개
- 무제한 무잠금 스택
- 소거
- 소거 백오프 스택
 - 무잠금 교환자
 - 소거 배열

소개

- Stack
 - 후입선출(LIFO) 구조
 - Push(), Pop() 메서드를 제공

무제한 성긴 동기화 스택

- 무제한 성긴 동기화 스택은 연결리스트로 구성되고 top 필드가 첫 노드를 가리킨다.
 - 만약 스택이 비어있을 경우는 NULL
 - 0을 스택에 추가하는 것은 고려하지 않는다.
 - Empty일 경우 Pop()은 0을 리턴한다.

무제한 성긴 동기화 스택

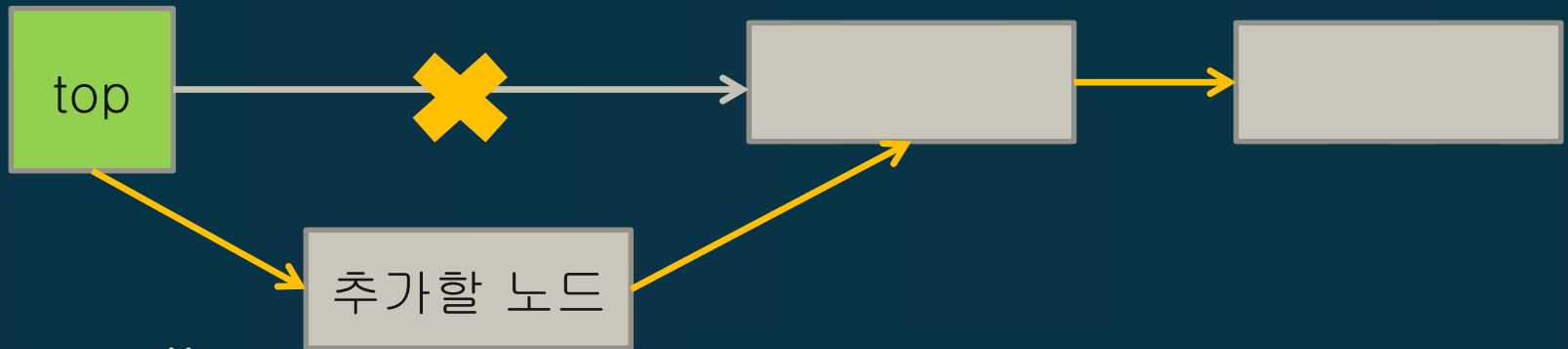
- Code

- class Node

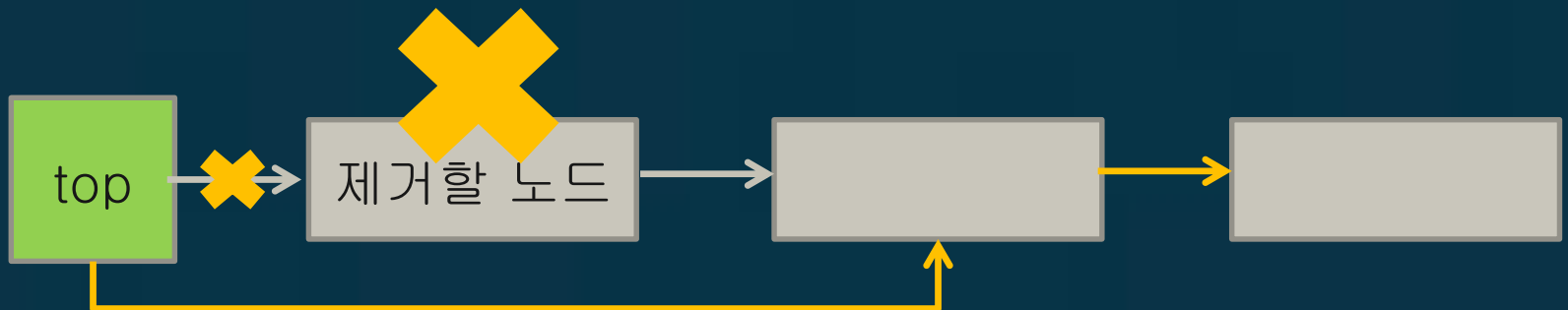
```
class Node
{
public:
    int value;
    Node *next;
    Node() { }
    ~Node() { }
    Node(int input_value) {
        value = input_value;
        next = NULL;
    }
};
```

무제한 무잠금 스택

- Push()



- Pop()



무제한 성긴 동기화 스택

- Code

- Single Thread Code

```
int Pop()
{
    if (nullptr == top) return 0;
    int temp = top->key;
    NODE *ptr = top;
    top = top->next;
    delete ptr;
    return temp;
}
```

```
void Push(int x)
{
    NODE *e = new NODE{ x };
    e->next = top;
    top = e;
}
```


무제한 성긴 동기화 스택

- 실습 #20

- 성긴 동기화 스택을 구현하라.
- 1,2,4,8 쓰레드에서의 성능비교를 하라.
- 아래 벤치마크 프로그램을 사용하라.

```
void ThreadFunc(int threadNum)
{
    for (int i=1; i<NUM_TEST / threadNum; i++) {
        if ((rand() % 2) || (i < 1000)) {
            Stack.Push(i);
        } else {
            Stack.Pop();
        }
    }
}
```

무제한 무잠금 스택

- 무잠금 스택은 CompareAndSet을 이용하여 구현한다.
- Top의 변환을 CAS를 사용하여 non-blocking으로 구현한다.

무제한 무잠금 스택

● 실습 #21

- 무제한 Lock-Free 스택을 구현하라.
- 1,2,4,8 쓰레드에서의 성능비교를 하라.
- 아래 벤치마크 프로그램을 사용하라.
- try-pop이니 try_push 같은 것을 베끼지 마시오.

```
void ThreadFunc(int threadNum)
{
    for (int i=1; i<NUM_TEST / threadNum; i++) {
        if ((rand() % 2) || (i < 1000)) {
            Stack.Push(i);
        } else {
            Stack.Pop();
        }
    }
}
```

무제한 무잠금 스택

- 숙제 #8

- 무제한 Lock-Free 스택을 구현하라.
- Try_pop이니 try_push 같은 것이 들어있는 프로그램을 베끼지 마시오.
- 제출물
 - .cpp 파일
 - 실행속도 비교표 (Lock버전, Lock free)
 - CPU의 종류 (모델명, 코어 개수, 클럭)
- 제출 : nhjung@kpu.ac.kr
 - 제목 : [2018 전공특강 숙제 8] 학번, 이름
 - 5월 29일 화요일 오후 1시까지 제출

무제한 무잠금 스택

● BackOff

- 교재 7장에 나옴
- 경쟁이 심할 경우 CAS를 계속 시도하는 것은 전체 시스템에 악영향을 줌
- 따라서 CAS를 실패했을 경우 일정 기간 실행을 중단했다가 다시 실행하는 것이 좋음
- 실행 중단 기간
 - 처음에는 짧게
 - 계속 실패하면 계속 길게
 - Backoff를 하는 객체들은 서로 다른 중단 기간을 가져야 한다.

무제한 무잠금 스택

- BackOff 객체

- CAS가 실패 했을 경우 다음 CAS를 시도하기 전에 사용.
- 사용될 때 마다. BackOff 시간 간격 증가.

무제한 무잠금 스택

- Code

- class BackOff

```
class BackOff{
    int minDelay, maxDelay;
    int limit;
    int random;
public:
    BackOff(int min, int max) {
        minDelay = min;
        maxDelay = max;
        limit = minDelay;
    }

    void InterruptedException() {
        int delay
        if (limit != 0) delay = rand()%limit;
        else limit = 1;
        if(limit<maxDelay)limit = 2*limit;
        std::this_thread::sleep_for(std::chrono::microseconds(delay));
    }
};
```

무제한 무잠금 스택

- Better backoff

```
int delay;
if (limit != 0) delay = rand()%limit+1;
else limit = 1;
if(limit<maxDelay)limit = 2*limit;
int start, current;
_asm RDTSC;
_asm mov start, eax;
do {
    _asm RDTSC;
    _asm mov current, eax;
} while (current - start < delay);
```


무제한 무잠금 스택

- Better backoff – 2

- 절대 시간이 중요한가? CPU가 빠르면 Critical Section 처리속도도 빠르다.
- 메모리를 아예 접근하지 않는 것이 바람직하다.

```
void do_backoff()
{
    int delay = rand() % limit;
    if (0 == delay) return;
    limit = limit + limit;
    if (limit > maxdelay) limit = maxdelay;

    _asm mov ecx, delay;
myloop:
    _asm loop myloop;
}
```

무제한 무잠금 스택

- 결론

- 이 구현은 Lock-free(무잠금)이다.
- 각 push()나 pop()메서드는 스택의 top을 수정하는 무한히 많은 성공적인 호출이 있을때만 실패한다.
- 메서드 호출은 스택의 top필드에 대해 성공한 CAS호출의 순서로 하나씩 진행되므로 순차병목현상이 나타날 수 있다.

무제한 무잠금 스택

● 실습 #22

- 무제한 무잠금 BackOFF Lock-Free 스택을 구현하라.
- 1,2,4,8 쓰레드에서의 성능비교를 하라.
- 아래 벤치마크 프로그램을 사용하라.

```
void ThreadFunc(int threadNum)
{
    for (int i=1; i<25000000 / threadNum; i++) {
        if ((rand() % 2) || (i < 1000)) {
            Stack.Push(i);
        } else {
            Stack.Pop();
        }
    }
}
```

성긴 동기화

- 숙제 10 :

- Lock Free BackOff Stack의 구현

- 강의자료실에 있는 LFSTACK활용

- 제출물

- .cpp 파일
- 실행속도 비교표 (Lock버전, Lock free, Lock free BackOff)
- CPU의 종류 (모델명, 코어 개수, 클럭)

- 제출 : nhjung@kpu.ac.kr

- 제목 : [2018 전공특강 숙제 10] 학번, 이름
- 5월 31일 목요일 오전 11시까지 제출

무제한 무잠금 스택

- BackOff Stack 성능 (8 Core, 4 CPU XEON)

	1	2	4	8	16	32	64		
BckOff STACK	1370	1158	1233	1198	1749	2977	2986		
LF STACK	1392	1236	2298	2704	4739	6779	7081		

무제한 무잠금 스택

- 메모리 문제

- new와 delete를 사용하면. ABA문제가 생긴다.
- Queue보다 문제가 생길 확률이 크다.
- 64비트 Stamp를 사용해서 해결할 필요가 있다.
- 하지만 64비트 operation이 불가능 한 경우는?

- Free-List

- 64비트에 의존하지 않는다.
- 완벽하고 깔끔한 방법은 아니다.
- 즉시 재사용이 아닌 단계별 재사용으로 ABA문제 해결

무제한 무잠금 스택

● Free-List

```
class FreeList
{
    Node * volatile first;
    Node * volatile second;
    Node Dummy;

public:
    FreeList() { first = NULL; second = NULL; Dummy.next = NULL; }
    ~FreeList() {
        while(first != NULL) {
            Node *temp = first;
            first = first->next;
            delete temp;
        }
        while(second != NULL) {
            Node *temp = second;
            second = second->next;
            delete temp;
        }
    }
}
```

무제한 무잠금 스택

● Free-List

```
Free_LIST() {  
    first = new Node(0);  
    second = new Node(0);  
}  
  
void Exchange() {  
    Node *temp = first;  
    first = second;  
    second = temp;  
}
```

```
Node *GetNode(int value) {  
    while(true) {  
        Node *head = first;  
        Node *next = head->next;  
        if (NULL == next)  
            return new Node(value);  
        if (CAS((void *)&first, head, next)) {  
            head->value = value;  
            return head;  
        }  
    }  
}  
  
void FreeNode(Node *free_node) {  
    while(true) {  
        Node *head = second;  
        free_node->next = head;  
        if (CAS((void *)&second, head, free_node))  
            return;  
    }  
}
```


무제한 무잠금 스택

- 실습 #23

- 실습 #22의 프로그램의 메모리 부족 문제를 free-list를 사용하여 해결하라.

소거

● 병행성 문제

— Queue나 Stack은 리스트의 말단 부분에서
잡은 충돌이 생긴다.

- fine grain synchronization타입의 최적화가 불가능하다.
- Queue는 $\frac{1}{2}$ 로 충돌이 분산된다.

— Stack의 경우 충돌을 회피해서 병렬로
처리하는 방법이 가능

- 아이디어 : push, pop이 동시에 발생하는 경우 꼭 Stack에 넣어야 하나?
- Queue에는 같은 아이디어를 적용할 수 없다.

소거

● 소거

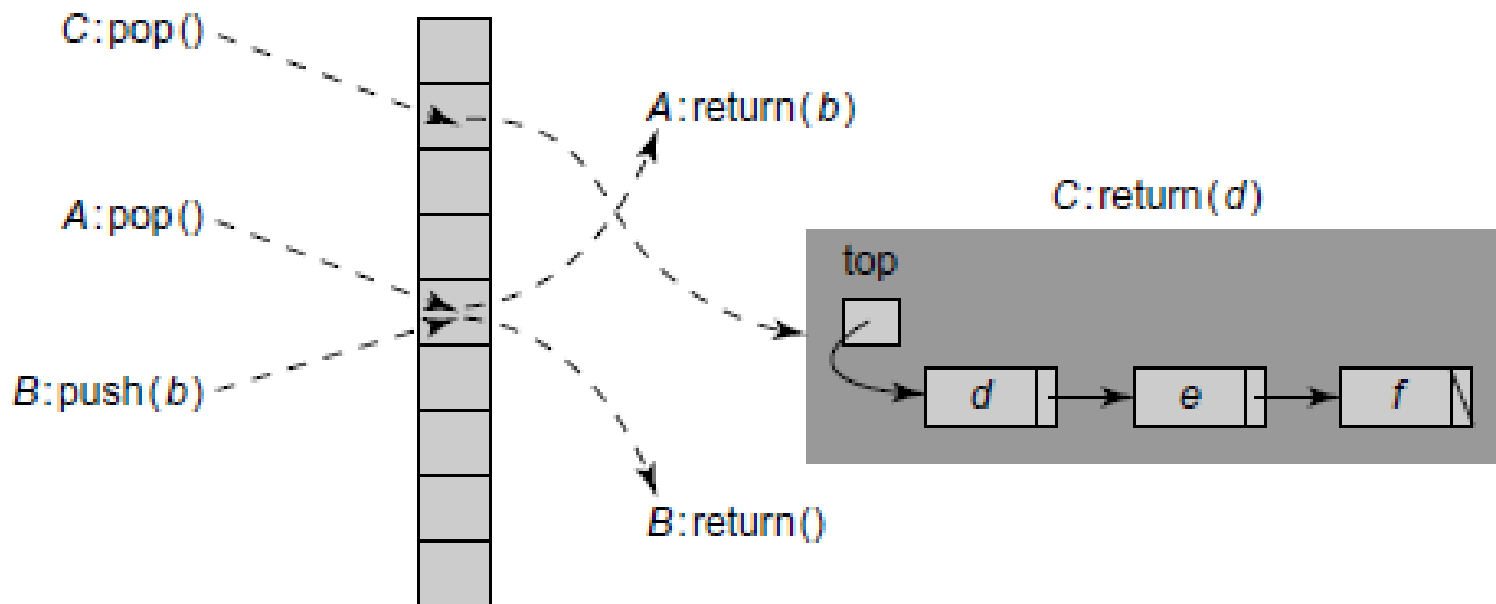
- 많은 쓰레드가 서로 충돌할 경우 Stack에 넣지 않고 직접 Data를 주고 받도록 한다.
- Lock-Free로 Data를 주고 받도록 한다.
- 높은 경쟁률에 대비하여 주고 받는 자료구조를 복수로 준비한다.

소거

- 만약 push가 일어나고 바로 pop이 온다면 두 연산은 서로 취소되어 없어지고 스택의 상태는 변하지 않는다.
- 이런 경우 push를 호출하는 스레드는 스택의 변동 없이 pop을 호출하는 스레드와 값을 교환할 수 있다.
 - 이 때 서로를 소거(eliminate)하게 된다고 한다.

소거

- 소거(elimination)



소거

- EliminationArray
 - 자료교환의 장소
 - 여러 개의 원소를 갖고 부하를 분산
 - 서로 만나지 못할 경우도 있다.
 - 경쟁이 심할 경우 많은 장소가 효율적이고, 경쟁이 적을 경우는 장소가 적어야 한다.
- 스레드는 EliminationArray에서 임의의 항목을 골라서, 서로를 소거하려 시도
 - 잘못된 종류의 호출을 만난 경우는 소거 실패
 - 예) push와 push, pop과 pop
 - 임의로 하지 않고, 짝을 잘 맞추어 주면?
 - Lock-free로 하는 것은 어렵다. Open-Problem

소거 백오프 스택

- 앞에서 이용했던 LockFreeStack에서 백오프를 사용하지 않고, 대신에 소거라는 것을 이용하여 구현한다.
 - 주의점
 - push와 pop은 서로가 소거되는 것을 원하지만, 한 스레드가 둘 이상의 스레드와 소거되는 것은 피해야 한다.
 - exchanger(교환자)라 부르는 협조구조를 써서 해결
 - 교환기는 정확히 두 개의 스레드에서만 작동한다.

무잠금 교환자

- 정의

- 두개의 쓰레드가 Lock free로 값을 교환할 수 있게 해주는 객체
- `Exchange(myitem)`의 메소드를 갖고 있으며 두개의 쓰레드가 `Exchange()`를 호출하면 서로의 입력 값을 리턴한다.


```

1 public class LockFreeExchanger<T> {
2     static final int EMPTY = ..., WAITING = ..., BUSY = ...;
3     AtomicStampedReference<T> slot = new AtomicStampedReference<T>(null, 0);
4     public T exchange(T myItem, long timeout, TimeUnit unit)
5         throws TimeoutException {
6         long nanos = unit.toNanos(timeout);
7         long timeBound = System.nanoTime() + nanos;
8         int[] stampHolder = {EMPTY};
9         while (true) {
10             if (System.nanoTime() > timeBound)
11                 throw new TimeoutException();
12             T yrItem = slot.get(stampHolder);
13             int stamp = stampHolder[0];
14             switch(stamp) {
15                 case EMPTY:
16                     if (slot.compareAndSet(yrItem, myItem, EMPTY, WAITING)) {
17                         while (System.nanoTime() < timeBound){
18                             yrItem = slot.get(stampHolder);
19                             if (stampHolder[0] == BUSY) {
20                                 slot.set(null, EMPTY);
21                                 return yrItem;
22                             }
23                         }
24                         if (slot.compareAndSet(myItem, null, WAITING, EMPTY)) {
25                             throw new TimeoutException();
26                         } else {
27                             yrItem = slot.get(stampHolder);
28                             slot.set(null, EMPTY);
29                             return yrItem;
30                         }
31                     }
32                     break;
33                 case WAITING:
34                     if (slot.compareAndSet(yrItem, myItem, WAITING, BUSY))
35                         return yrItem;
36                     break;
37                 case BUSY:
38                     break;
39                 default: // impossible
40                     ...
41             }
42         }
43     }

```

무잠금 교환자

- 구현

- Slot

- 처음 교환을 시도한 쓰레드의 입력값을 저장하는 공간
 - 두 번째 쓰레드가 자신의 값을 넘겨 주는 공간

- 교환기는 3개의 상태를 가진다.

- EMPTY

- 슬롯에 아무런 값도 저장되지 않은 상태

- WAITING

- 처음 온 쓰레드에서 슬롯에 값을 하나 저장한 상태
 - 다른 쓰레드가 와서 읽어가기를 기다리는 상태

- BUSY

- 나중에 온 쓰레드가 슬롯의 값을 읽어가고 자신의 값으로 변경한 상태
 - 처음 쓰레드는 아직 읽기를 완료하지 않음

무잠금 교환자

● 상태에 따른 구현 (1/2)

— EMPTY

- CAS를 이용하여 슬롯에 자신의 아이템을 넣고 상태를 WAITING으로 바꾸기를 시도한다.

— 실패

- 다른 스레드가 이미 CAS를 성공한 경우이다.
- 다른 스레드가 waiting으로 변경
- 처음부터 다시 시도

— 성공

- 스핀을 하면서 다른 스레드가 교환을 끝내길 기다림
- 교환이 완료(BUSY) 된 후에는 대기 중이던 스레드는 아이템을 가져간 후 상태를 empty 으로 바꾼다.
 - Empty()로 전환하는 일은 CAS를 이용하지 않는다
 - 오직 한 스레드 만 작업하기 때문

무잠금 교환자

● 상태에 따른 구현 (2/2)

— EMPTY

- Waiting으로 바꾼 후 다른 스레드가 나타나지 않는다면,
 - 대기중이던 스레드는 slot의 상태를 CAS를 호출하여 EMPTY로 전환
 - 성공시
 - 시간제한 예외 발생
 - 실패시
 - 다른 스레드가 나타나서 교환을 완료하고 Busy로 변경했다는 의미이므로 대기중이던 스레드는 교환을 완료한다.

무잠금 교환자

● 구현

—WAITING

- 어떤 스레드가 대기중이며 슬롯은 그 스레드의 아이템을 갖는다.
 - CAS를 이용하여 자신의 아이템을 적고 대기중인 스레드의 아이템을 얻는 것을 시도한다.(BUSY상태로 전환)
 - 실패시에는 처음부터 다시
 - 성공하면 얻은 아이템을 반환한다.

—BUSY

- 현재 다른 두 스레드가 슬롯을 써서 값을 교환하고 있으므로 처음부터 다시.

무잠금 교환자

- 구현

- 문제점...

- AtomicStampedReference
 - CAS
 - CAS를 내부적으로 2번이용?
 - InterlockedCompareExchange64
 - InterlockedCompareExchange128

- 해결책

- 32비트 int의 상위 2비트 사용
 - 교환할 수 있는 값의 범위 감소

무잠금 교환자

● 결론

- 해당 알고리즘은 ABA문제를 일으키지 않는다.
 - 상태를 변경하는 CAS가 아이템을 절대로 검사하지 않기 때문이다.
 - 상태만 검사하고 아이템의 내용은 알고리즘의 진행에 아무런 영향을 끼치지 않는다.
- 너무 짧은 교환 시간은 항상 실패하게 되므로 시간제한 기간을 고를 때 주의해야 한다.

소거 배열

- 구현

- Exchange객체의 배열.

- capacity개의 원소를 갖는다.

- visit()

- 소거배열이 갖고 있는 exchange원소 중 하나를 랜덤하게 선택해서 교환을 시도한다.
 - range를 입력 값으로 받아서 random값의 범위를 조정할 수 있다.
 - 시간제한이 지나면 다른 스레드와의 교환이 실패한다.

소거 배열

- Code
 - Class Elimination

```
thread_local int range = 1;
class EliminationArray {
public:
    LockFreeExchanger exchanger[CAPACITY];

    EliminationArray() {
        duration = 8; //exchanger에서의 time_out
    }
    ~EliminationArray() { }
    int Visit(int value) {
        int slot = rand() % range;
        return exchanger[slot].exchange(value);
    }
};
```

소거 배열

- EliminationBackoffStack

- LockFreeStack에서 CAS에 실패했을 경우 백오프를 하는 대신에 EliminationArray를 써서 값의 교환을 시도한다.

- Push()

- CAS(...)

- 성공하면 리턴

- 자신의 입력값을 인자로 Visit()를 호출

- timeout이 아니면

- 다른 스레드와의 교환이 성공

- pop과의 교환이 되었는지 검사(교환된 값이 0)

- pop과의 교환이 아니었으면 다시 TryPush로~~

- timeout이면

- Range 증가 다시 CAS로~~~

소거 배열

● EliminationBackoffStack

— Pop()

- CAS(...) 시도
 - 성공하면 return
- 0을 인자로 visit()를 호출
 - timeout이 아닌 경우 : 교환성공
 - push()호출과 교환했는지 검사 (교환값 != 0)
 - push()호출과의 교환이면 교환값을 리턴
 - 다시 CAS()로~~~
 - Timeout인 경우
 - Range 감소
 - 다시 CAS()로~~~.

소거 배열

- RangePolicy

- EliminationArray의 LoadBalancing
- EliminationArray에서 사용 중인 최대 인덱스 값을 갖는다.
- 경쟁이 심하면 값을 늘리고
- timeout이 많아 지면 값을 줄인다.
- 쓰레드 로컬 변수를 사용한다.
 - 경쟁 감소

```
thread_local int range_policy = 1;
```

소거 배열

● EliminationBackoffStack

— 만약 교환이 실패한다면 원인은?

- 처음부터 교환이 없었거나, 같은 종류의 연산과 값이 교환되었을 경우 실패한다.
- 이런 경우 다시 top에 대한 CAS를 재시도 한다.

소거 배열

● EliminationBackoffStack

— 교환자의 위치 선택 범위는?

- 범위의 크기와 충돌 확률은 반비례적
- 스레드의 수가 적을 경우 범위는 작아야하고 스레드수가 클 경우 범위가 넓어야 한다.
- RangePolicy객체를 이용하여 범위를 지정한다.
 - 간단하게는 time_out 하면 범위를 줄이고 exchanger에 너무 많은 스레드가 몰리면 범위를 늘린다.

실습

- 실습 #21 : EliminationBackoffStack
 - Lock-Free 소거 백오프 Stack을 실행하라.
 - 1, 2, 4, 8 쓰레드에서의 성능비교를 하라.
 - 실습 #20과의 성능 비교를 하라.

숙제

- 숙제 11 :

- LockFree 소거 Stack의 구현

- 제출물

- .cpp 파일
 - 실행속도 비교표 (Lock버전, Lock free, Lock free 소거)
 - CPU의 종류 (모델명, 코어 개수, 클럭)

- 제출 : nhjung@kpu.ac.kr

- 제목 : [2018 전공특강 숙제 11] 학번, 이름
 - 6월 3일 일요일 오전 11시까지 제출

결론

- EliminationBackoffStack

- LockFreeStack과 달리 확장될 가능성 있음
- 부하가 높아지면 성공적인 소거가 증가하고, 병렬적으로 여러 개의 연산이 완료된다
- 소거된 연산은 절대로 스택에 접근하지 않기 때문에 LockFreeStack에서의 경쟁이 줄어든다.

목차

- Stack

- SKIPLIST

SKIP-LIST

- 소개
- 순차 스킵 리스트
- 병행 스킵 리스트
- Lock-Free 스킵 리스트

소개

- 일반적인 트리구조

- 트리의 깊이를 유지하기 위해서 정기적인 재균형(Rebalancing) 작업이 필요(AVL트리..)
 - 하지만 병행 구조에서는 재균형작업이 병목이나 경쟁상태를 유발할 가능성이 있다.

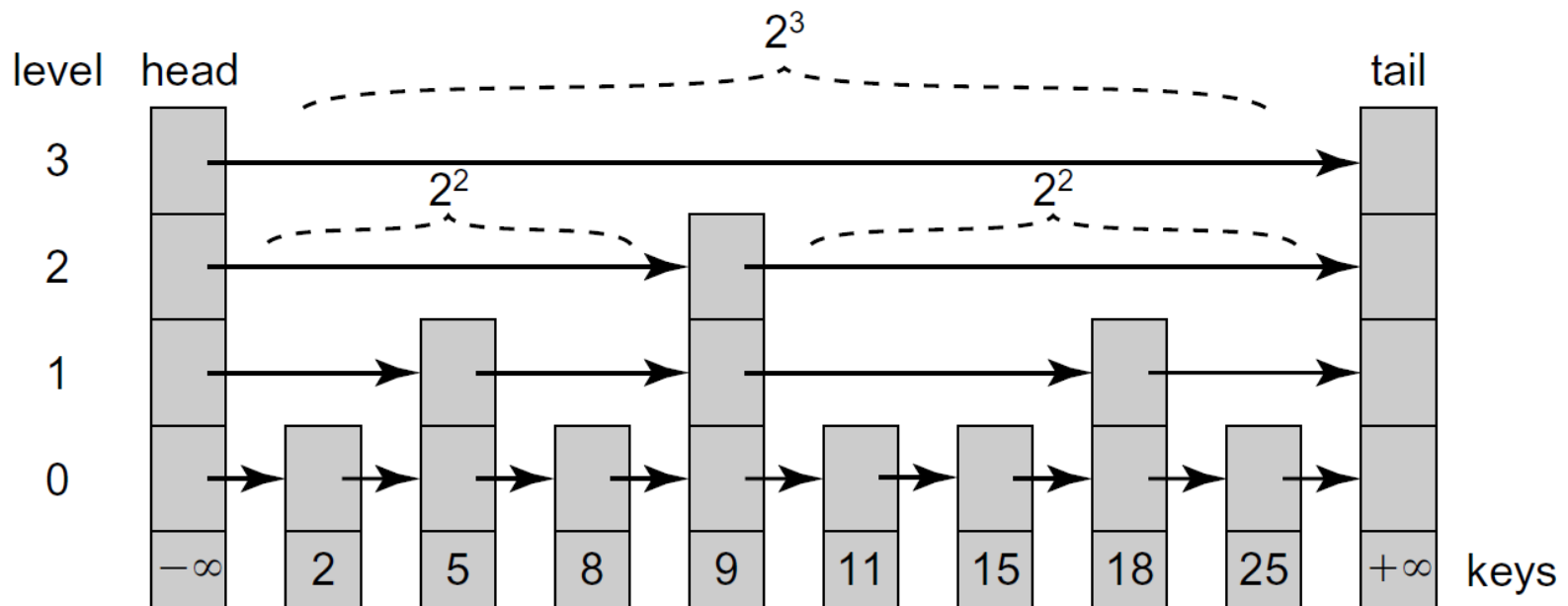
- SkipList

- 평균 $O(\log n)$ 검색시간을 갖는 병행 검색 구조
- 재균형작업이 필요 없음.
- Worst Case $O(n)$ 임

소개

- 스킵리스트의 예

- 노드마다 랜덤한 길이의 포인터 배열을 갖고 있음
- 같은 레벨의 포인터끼리 연결됨



SKIP-LIST

- 소개
- 순차 스킵 리스트
- 병행 스킵 리스트
- Lock-Free 스킵 리스트

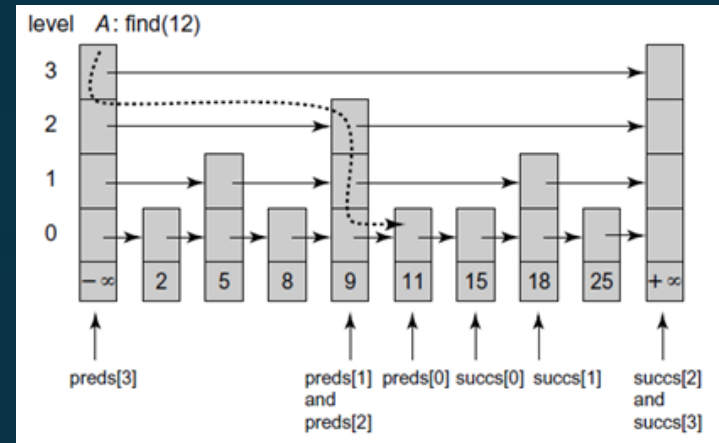
순차 스킵리스트

- 순차 스킵리스트
 - 검색의 구현 Find()

- 언제나 시작은 head에서,
- 한 층씩 내려가면서 찾으려는 키보다 크거나 같은 키를 발견하면 pred와 curr를 기록하고, 다음 낮은 계층으로 간다.
- 맨 아래층에 도달할 경우 종료된다.

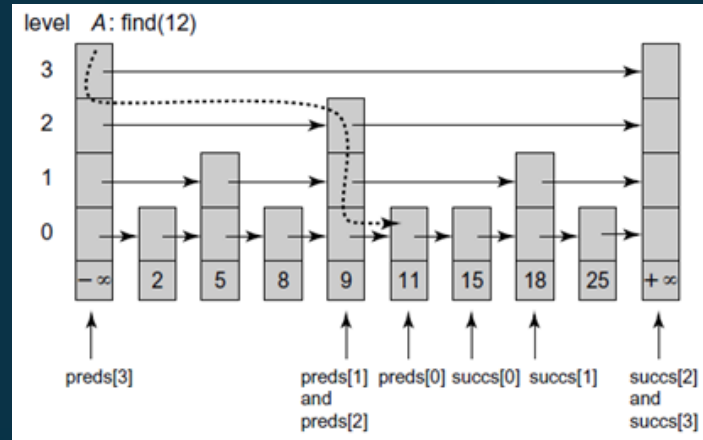
- 스킵리스트 속성은 항상 만족해야 한다.

- 높은 층의 리스트는 언제나 낮은 층의 리스트에 속한다.



순차 스킵리스트

- 순차 스킵리스트
 - 검색의 구현 Find()

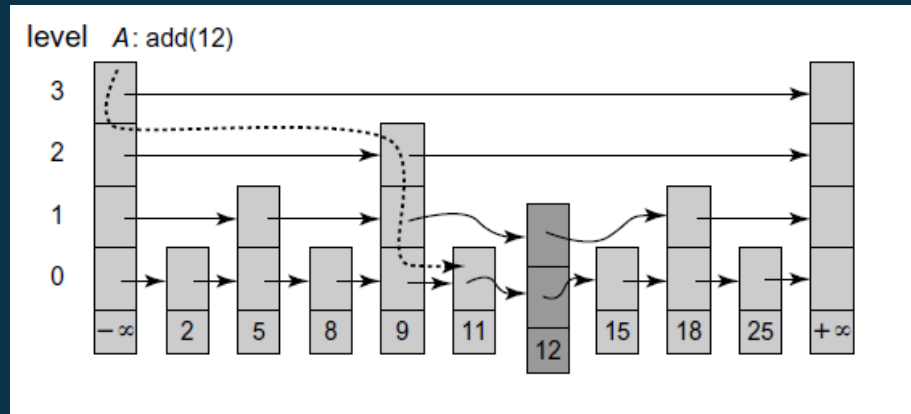


— 더 높은 층의 리스트는 낮은 층의 리스트에 대한 지름길이다.

- 계층의 각 연결은 바로 아래 계층의 2개의 노드를 건너 뛴다

순차 스킵리스트

- 순차 스킵리스트
 - 추가의 구현 Add()



- 랜덤한 높이의 노드를 생성한다.
- 검색한 위치에 추가한다.
- pred, curr 가 아닌 pred[], curr[]가 필요하다.
 - remove()도 마찬가지로

순차 스킵리스트

- 노드 정의

```
class Node
{
    public:
    int key;
    Node* next[MAX_LEVEL];
    int topLevel;

    Node() {
        for ( int i=0; i<MAX_LEVEL; i++ )    next[i] = NULL;
        topLevel = MAX_LEVEL;
    }
    Node(int myKey) {
        key = myKey;
        for ( int i=0; i<MAX_LEVEL; i++ ) next[i] = NULL;
        topLevel = MAX_LEVEL;
    }
    Node(int x, int height) {
        key = x;
        for ( int i=0; i<MAX_LEVEL; i++) next[i] = NULL;
        topLevel = height;
    }
};
```

리스트의 구현

● 실습 : #22

- 성긴 동기화 스킵리스트를 구현하시오
- 1과 1000사이의 숫자를 랜덤하게 4백만회 삽입/삭제하는 프로그램을 통해 실행 속도를 측정하시오 (다음 페이지)
- 쓰레드가 1개, 2개, 4개, 8개일 때의 속도를 비교하시오.
 - 각각 실행 전 Skip-List를 클리어 하시오

리스트의 구현

- 실습 : #22
 - test program

```
#define NUM_TEST    4000000
#define KEY_RANGE   1000
```

```
void *ThreadFunc(void *lpVoid)
{
    int key;

    for (int i=0; i < NUM_TEST / num_thread; i++) {
        switch (rand() % 3) {
            case 0: key = rand() % KEY_RANGE;
                    csklist.Add(key);
                    break;
            case 1: key = rand() % KEY_RANGE;
                    csklist.Remove(key);
                    break;
            case 2 : key = rand() % KEY_RANGE;
                    csklist.Contains(key);
                    break;
            default : printf("Error\n");
                    exit(-1);
        }
    }
}
```

숙제

- 숙제 12 :

- 성긴 동기화 SkipList의 구현

- 수업시간에 작성한 프로그램을 디버깅하여 완성하시오

- 제출물

- .cpp 파일
- 실행속도 비교표 (쓰레드 개수 별)
- CPU의 종류 (모델명, 코어 개수, 클럭)

- 제출 : nhjung@kpu.ac.kr

- 제목 : [2017 전공특강 숙제 12] 학번, 이름
- 6월 9일 금요일 오후 3시까지 제출

SKIP-LIST

- 소개
- 순차 스킵 리스트
- 병행 스킵 리스트
- Lock-Free 스킵 리스트

잠금 기반의 병행 스킵리스트

- Non-Blocking Skip-list의 전단계
- Mark field를 사용한 Lazy 방식의 Skip-list

잠금 기반의 병행 스킵리스트

- 조감도

- 노드

- 개별적인 잠금
 - Marked 필드(bool)
 - Remove()시 논리적으로 제거하고 있는 중이라면 true
 - next
 - 참조의 배열로서 자신이 속한 각 리스트에 대한 참조
 - 보초노드 (head, tail)
 - 초기(SkipList가 비어있을 경우) 모든 층에서 head는 tail의 앞 노드이다

잠금 기반의 병행 스킵리스트

- Add()

- Add()는 항상 Find()를 호출

- Find()

- 스킵리스트를 순회하고 모든 층에 대해, 앞노드와 뒤 노드를 반환

- 노드가 추가되는 동안 앞 노드가 변경되는 것을 방지하기 위해 앞 노드들을 잠근다.

- fullyLinked 필드

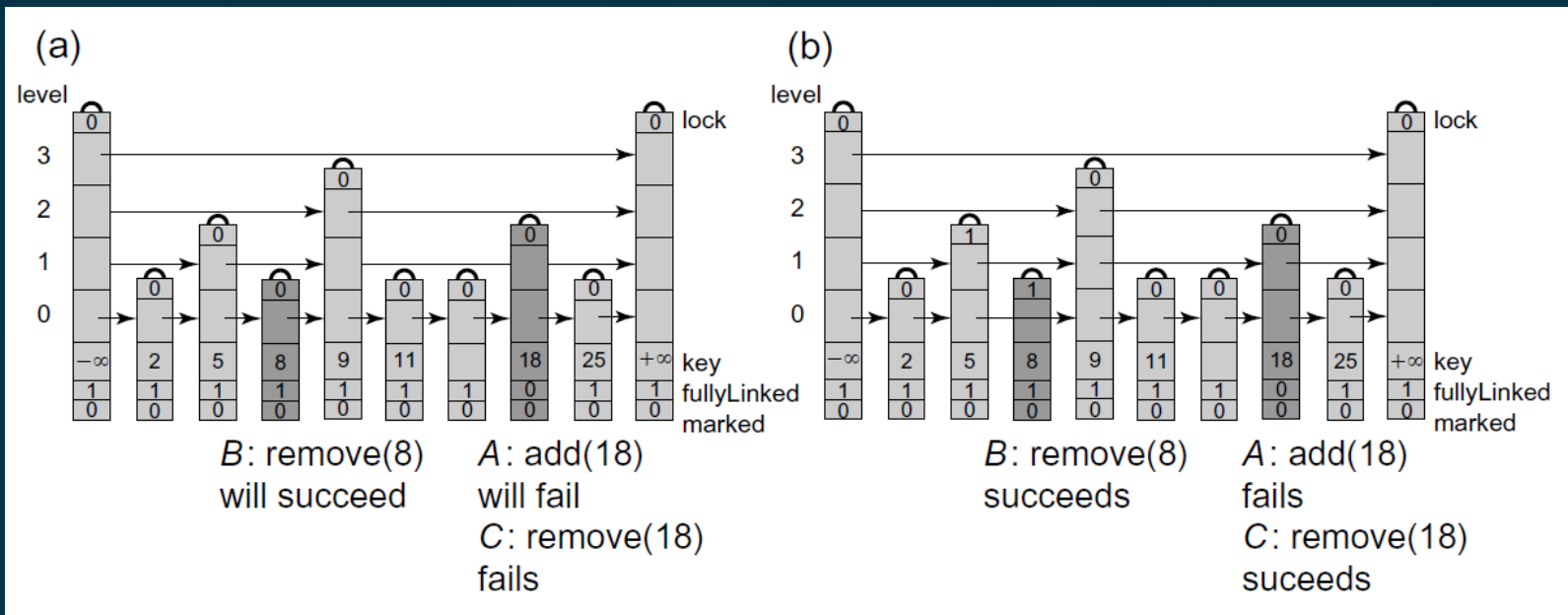
- 모든 층에서 추가된 노드에 제대로 참조를 설정할 때까지 논리적으로 집합에 있지 않다고 판단
 - 모든 층에 연결 될 경우에 true
 - False일 경우에 접근이 허용되지 않으며 true가 될 때까지 스킵

잠금 기반의 병행 스킵리스트

- Remove()

- Find()를 호출해서 대상키를 가지고 있는 노드가 이미 리스트에 있는지 확인
 - 리스트에 있다면, 제거할 노드를 삭제할 수 있는지 확인
 - Marked, fullyLinked 필드이용해서 확인
 - 삭제할 수 있다면, marked필드를 설정하여 논리적으로 삭제
 - 물리적인 삭제 방법은
 - 대상 노드의 앞노드와 대상노드를 잠그고, 각 층에서 하나씩 대상 노드를 제거(위층부터 제거)하고 다음 노드와 연결한다.

● 조감도



잠금 기반의 병행 스킵리스트

- 결과

- i7 - 920

- 연산횟수 32768

- 순차 SkipList(1Thread) : 0.37s

Thread	LazySkipLisy	Efficiency
1	0.094s	1
2	0.053s	0.885
4	0.026s	0.90
8	0.024s	0.48
16	0.020s	0.29
32	0.020s	0.14

숙제

- 숙제 13 :

- 게으른 동기화 SkipList의 구현

- 수업시간에 작성한 프로그램을 디버깅하여 완성하시오

- 제출물

- .cpp 파일
- 실행속도 비교표 (쓰레드 개수 별)
- CPU의 종류 (모델명, 코어 개수, 클럭)

- 제출 : nhjung@kpu.ac.kr

- 제목 : [2016 전공특강 숙제 13] 학번, 이름
- 6월 12일 일요일 오후 1시까지 제출

SKIP-LIST

- 소개
- 순차 스킵 리스트
- 병행 스킵 리스트
- 6월 12일 일요일 오후 2시 보강
- Lock-Free 스킵 리스트

LockFreeSkipList

- LockFreeSkipList

- 3 장의 LockFreeList를 사용
- 삽입과 삭제를 위해 CAS 사용
- 삭제 시에는 노드의 next에 표시하여 논리적으로 제거한다
- 물리적인 제거는 Find()에서 이루어 진다.
 - Find()는 리스트를 순회하면서 표시된 노드를 만날 때마다 잘라내어서 표시된 노드의 키는 절대 검색하지 않는다.

LockFreeSkipList

- 클래스 정의
 - LockFree List
 - 합성 포인터

```
1 public final class LockFreeSkipList<T> {
2     static final int MAX_LEVEL = ...;
3     final Node<T> head = new Node<T>(Integer.MIN_VALUE);
4     final Node<T> tail = new Node<T>(Integer.MAX_VALUE);
5     public LockFreeSkipList() {
6         for (int i = 0; i < head.next.length; i++) {
7             head.next[i]
8                 = new AtomicMarkableReference<LockFreeSkipList.Node<T>>(tail, false);
9         }
10    }
11    public static final class Node<T> {
12        final T value; final int key;
13        final AtomicMarkableReference<Node<T>>[] next;
14        private int topLevel;
15        // constructor for sentinel nodes
16        public Node(int key) {
17            value = null; key = key;
18            next = (AtomicMarkableReference<Node<T>>[])
19                new AtomicMarkableReference[MAX_LEVEL + 1];
20            for (int i = 0; i < next.length; i++) {
21                next[i] = new AtomicMarkableReference<Node<T>>(null, false);
22            }
23            topLevel = MAX_LEVEL;
24        }
25        // constructor for ordinary nodes
26        public Node(T x, int height) {
27            value = x;
28            key = x.hashCode();
29            next = (AtomicMarkableReference<Node<T>>[])
30                new AtomicMarkableReference[height + 1];
31            for (int i = 0; i < next.length; i++) {
32                next[i] = new AtomicMarkableReference<Node<T>>(null, false);
33            }
34            topLevel = height;
35        }
36    }
37 }
```


LockFreeSkipList

- Add()

- Find()를 이용하여 노드가 이미 리스트에 있는지 확인하고 자신의 앞노드(preds[])와 뒤노드(succs[])를 얻는다
- 새 노드는 최하층 리스트에 연결하여 논리적으로 추가하고 그 다음에 순서대로 최상층까지 연결한다
 - 최상층
 - 새 노드가 고른 임의의 topLevel값이다.

LockFreeSkipList

- Add()

```
36  boolean add(T x) {
37      int topLevel = randomLevel();
38      int bottomLevel = 0;
39      Node<T>[] preds = (Node<T>[]) new Node[MAX_LEVEL + 1];
40      Node<T>[] succs = (Node<T>[]) new Node[MAX_LEVEL + 1];
41      while (true) {
42          boolean found = find(x, preds, succs);
43          if (found) {
44              return false;
45          } else {
46              Node<T> newNode = new Node(x, topLevel);
47              for (int level = bottomLevel; level <= topLevel; level++) {
48                  Node<T> succ = succs[level];
49                  newNode.next[level].set(succ, false);
50              }
51              Node<T> pred = preds[bottomLevel];
52              Node<T> succ = succs[bottomLevel];
53              newNode.next[bottomLevel].set(succ, false);
54              if (!pred.next[bottomLevel].compareAndSet(succ, newNode,
55                                                         false, false)) {
56                  continue;
57              }
58              for (int level = bottomLevel+1; level <= topLevel; level++) {
59                  while (true) {
60                      pred = preds[level];
61                      succ = succs[level];
62                      if (pred.next[level].compareAndSet(succ, newNode, false, false))
63                          break;
64                      find(x, preds, succs);
65                  }
66              }
67              return true;
68          }
69      }
70  }
```

LockFreeSkipList

- Remove()

- Find()를 호출하여 표시되지 않고 대상키를 갖는 노드가 최하층리스트에 있는지 확인
 - 최하층 리스트만 빼고 표시를 남겨서 논리적으로 제거
 - 최하층을 제외하고 전부 표시했다면 최하층의 next 참조에 표시
 - 이 표시를 남기는 것에 성공하면 Find()를 통해 물리적 제거를 한다.

LockFreeSkipList

- Remove()

```
71 boolean remove(T x) {
72     int bottomLevel = 0;
73     Node<T>[] preds = (Node<T>[]) new Node[MAX_LEVEL + 1];
74     Node<T>[] succs = (Node<T>[]) new Node[MAX_LEVEL + 1];
75     Node<T> succ;
76     while (true) {
77         boolean found = find(x, preds, succs);
78         if (!found) {
79             return false;
80         } else {
81             Node<T> nodeToRemove = succs[bottomLevel];
82             for (int level = nodeToRemove.topLevel;
83                  level >= bottomLevel+1; level--) {
84                 boolean[] marked = {false};
85                 succ = nodeToRemove.next[level].get(marked);
86                 while (!marked[0]) {
87                     nodeToRemove.next[level].attemptMark(succ, true);
88                     succ = nodeToRemove.next[level].get(marked);
89                 }
90             }
91             boolean[] marked = {false};
92             succ = nodeToRemove.next[bottomLevel].get(marked);
93             while (true) {
94                 boolean iMarkedIt =
95                     nodeToRemove.next[bottomLevel].compareAndSet(succ, succ,
96                                                                     false, true);
97                 succ = succs[bottomLevel].next[bottomLevel].get(marked);
98                 if (iMarkedIt) {
99                     find(x, preds, succs);
100                    return true;
101                }
102                else if (marked[0]) return false;
103            }
104        }
105    }
106 }
```

LockFreeSkipList

● Find()

- 스킵리스트를 순회하는데 각 층을 내려가며 리스트를 진행한다.
- 진행 중에 표시된 노드(marked)를 만나면 이 노드를 잘라내어서 표시된 노드의 키값을 절대 보지 않는다.
 - 현재 노드보다 더 높은 층에서 이런 현상이 발생할 수 있으므로 LazySkipList처럼 **스킵리스트 속성**은 유지되지 않는다.

LockFreeSkipList

- Find()

- LockFreeSkipList를 검색하고 대상키가 집합에 있을 때만 true를 반환
- 두가지 속성을 만족
 - 표시된 연결(marked)은 순회하지 않는다. 대신 해당 층의 리스트에서 표시된 연결이 참조된 노드를 제거
 - 모든 preds[]참조는 대상 키보다 작은 키를 갖는 노드

LockFreeSkipList

- Find()

```
107 boolean find(T x, Node<T>[] preds, Node<T>[] succs) {
108     int bottomLevel = 0;
109     int key = x.hashCode();
110     boolean[] marked = {false};
111     boolean snip;
112     Node<T> pred = null, curr = null, succ = null;
113     retry:
114     while (true) {
115         pred = head;
116         for (int level = MAX_LEVEL; level >= bottomLevel; level--) {
117             curr = pred.next[level].getReference();
118             while (true) {
119                 succ = curr.next[level].get(marked);
120                 while (marked[0]) {
121                     snip = pred.next[level].compareAndSet(curr, succ,
122                                                             false, false);
123                     if (!snip) continue retry;
124                     curr = pred.next[level].getReference();
125                     succ = curr.next[level].get(marked);
126                 }
127                 if (curr.key < key) {
128                     pred = curr; curr = succ;
129                 } else {
130                     break;
131                 }
132             }
133             preds[level] = pred;
134             succs[level] = curr;
135         }
136         return (curr.key == key);
137     }
138 }
```

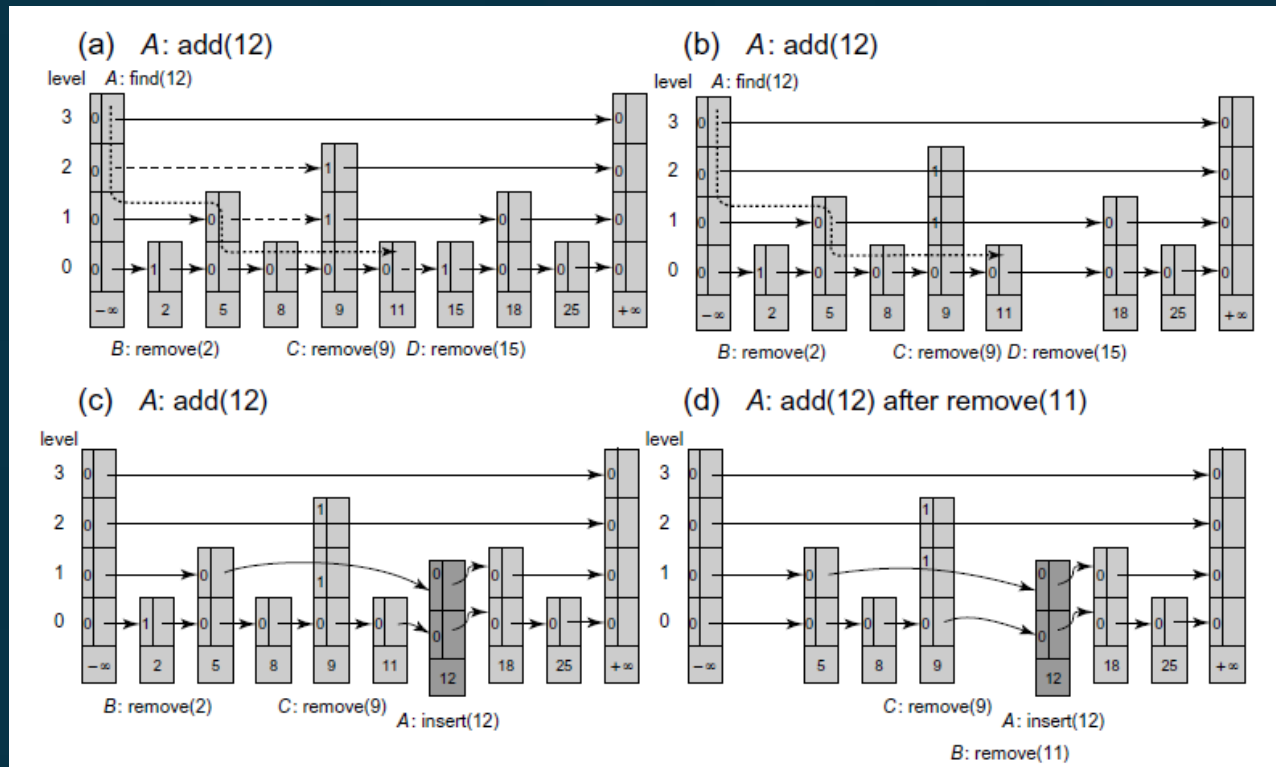
LockFreeSkipList

- Contains()

```
139  boolean contains(T x) {
140      int bottomLevel = 0;
141      int v = x.hashCode();
142      boolean[] marked = {false};
143      Node<T> pred = head, curr = null, succ = null;
144      for (int level = MAX_LEVEL; level >= bottomLevel; level--) {
145          curr = pred.next[level].getReference();
146          while (true) {
147              succ = curr.next[level].get(marked);
148              while (marked[0]) {
149                  curr = pred.next[level].getReference(); // curr.next로 변경
150                  succ = curr.next[level].get(marked);
151              }
152              if (curr.key < v) {
153                  pred = curr;
154                  curr = succ;
155              } else {
156                  break;
157              }
158          }
159      }
160      return (curr.key == v);
161  }
```


LockFreeSkipList

- LockFreeSkipList



LockFreeSkipList

- 실습 #24

- Lock Free Skip List 프로그램을 작성한다.
 - 4장에서 구현된 Free-List 연동
- 순차 Skip List와 속도 비교
- Lock Free 일반 List와 속도 비교

정리

- non-blocking Stack
 - 부하 분산テクニック
 - Elimination
 - non-blocking free list 구현
- non-blocking 검색 자료구조
 - SKIP-LIST
 - 평균 $O(\log n)$ 의 검색 시간

총정리

- 왜 멀티쓰레드 프로그래밍을 해야 하는가?
- 멀티쓰레드 프로그램은 멀티코어 CPU에서 어떻게 실행되는가?
- 멀티쓰레드 프로그래밍 API는 무엇인가?
- 내가 작성한 멀티쓰레드 프로그램이 왜 죽는가?
- Lock을 쓰면 왜 느린가?
- Lock을 제거했더니 왜 죽는가?

총정리

- Lock을 사용하지 않을 때 스레드간의 동기화는 어떻게 구현 하는 것이 좋은가?
- Non-Blocking 알고리즘이 무엇인가?
 - 어떻게 구현해야 하는가?
 - Blocking보다 왜 좋은가? 어떤 경우에 좋은가?
- Lock-Free 알고리즘의 구현이 왜 어려운가?

총정리 (생략)

- OpenMP, TBB, CUDA, Transactional Memory는 무엇인가?
- 앞으로 우리는 어떠한 프로그래밍을 해야 하는가?
 - 언제까지 non-blocking 알고리즘을 써야 하나?
 - Core의 개수는 점점 늘어날 것인가?
 - C 스타일언어의 미래는?
 - 5년 후는?
 - 10년 후는?