# Arquitectura de Sistemas

Práctica 13: Pila no bloqueante

Gustavo Romero López

Updated: 14 de febrero de 2019

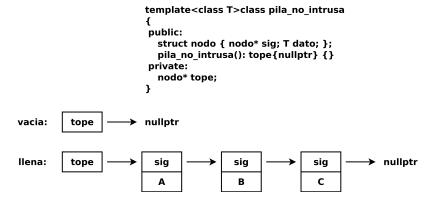
Arquitectura y Tecnología de Computadores

# Objetivos

- Entender la diferencia entre algoritmos paralelos bloqueantes y no bloqueantes.
- Distinguir entre estucturas de datos intrusas y no intrusas.
- Escribir una pila paralela y no bloqueante partiendo de una solución secuencial.
  - Use \_\_sync\_bool\_compare\_swap() o std::atomic<>::compare\_exchange\_weak() como instrucción de intercambio atómico.
- ¿La solución creada sufre un problema de consistencia de memoria?...
  - Pruebe a comentar la función work() de alguno de los ejemplos y piénselo de nuevo.
- o ¿La solución creada sufre el Problema ABA?
- Escriba una nueva versión de la pila no bloqueante y no susceptible a padecer el Problema ABA.
- Dispone de muchas pistas: aquí, aquí, aquí y aquí.

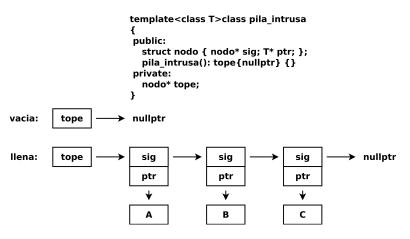
### Estructuras de datos no intrusas

- Almacenan copias de los datos.
- Los contenedores de las STL son de este tipo.
- O Pueden convertirse en intrusas muy fácilmente.
- Son menos propensas a goteos de memoria.



#### Estructuras de datos intrusas

- Almacenan punteros a la información original en lugar de copiarla.
- Son más propensas a goteos de memoria.



#### makefile

- O Cree un nuevo directorio para cada nueva versión:
  - enlace makefile, sec.cc y par.cc.
  - o escriba una nueva versión de stack.h.
- O Las opciones más importantes del makefile son:
  - check intenta encontrar fallos en todas las implementaciones
  - comp compara varias implementaciones entre sí.
    - test compara las versiones secuencia y paralela de una misma implementación.

### stack.h: versión secuencial

```
template < class T> class
   stack
public:
  struct node
    node* next;
    T data;
  };
  stack(): head(nullptr) {}
```

```
void push(node* n)
    n->next = head;
    head = n;
  node* pop()
    node* n = head;
    if (head)
      head = head->next;
    return n;
private:
  node* head;
};
```

## visual.cc: test visual de la pila

```
const int N = 10;
stack<int> s;
for (int i = 0; i < N; ++i)
  s.push(new stack<int>::node{nullptr, i});
  std::cout << "s = " << s << std::endl;
while (s.pop() != nullptr)
  std::cout << "s = " << s << std::endl;
```

#### sec.cc: test de velocidad secuencial

```
std::default_random_engine engine;
stack<int> s;
while (run)
  if (engine() & 1)
    s.push(new stack<int>::node);
    ++push;
  else
    delete s.pop();
    ++pop;
```

### par.cc: test de velocidad paralelo

```
const unsigned N = std::max(2u, std::thread::
   hardware_concurrency());
std::thread pushers[N / 2], poppers[N / 2];
for (auto& i: pushers) i = std::thread(pusher);
for (auto& i: poppers) i = std::thread(popper);
std::this_thread::sleep_for(std::chrono::milliseconds
   (333)):
run = false;
for (auto& i: pushers) i.join();
for (auto& i: poppers) i.join();
std::cout << push << ' ' << pop << std::endl;
```

- Teniendo en cuenta esto... http://blog.memsql.com/ common-pitfalls-in-writing-loc
- ... vamos a hacer trampas
   puesto que vamos a usar new
   que no es está garantizado que
   sea libre de bloqueo... :(

```
template < class T> class stack
public:
  struct node
    node* next;
    T data;
  };
  stack(): head(nullptr) {}
  void push(node* n)
    std::lock_guard<std::mutex> l(m);
    n->next = head;
    head = n;
```

```
node* pop()
    std::lock_guard<std::mutex> l(m);
    node* ret = head;
    if (ret != nullptr)
      head = ret->next;
    return ret;
private:
  std::mutex m;
  node* head;
};
```

```
template < class T> class stack
public:
  struct node
    node* next;
    T data;
  };
  stack(): head(nullptr) {}
  void push(node* n)
    __transaction_atomic
      n->next = head;
```

```
head = n;
  node* pop()
    __transaction_atomic
      node* ret = head;
      if (ret != nullptr)
        head = ret->next;
      return ret;
private:
  node* head;
```

};

# Ejercicios para el estudiante

- Cree su propia implementación de la pila no bloqueante
  - o con punteros etiquetados ("tagged pointers").
  - con punteros peligrosos ("hazard pointers").
- La biblioteca boost dispone tanto de punteros etiquetados como de pilas no bloqueantes... pruébalas.
- Si de verdad no conoce el miedo escriba una auténtica versión libre de bloqueo que no utilice new... en realidad una gran parte del trabajo ya está hecha puesto que que la pila recibe y devuelve nodos completos, lo que facilita mucho el paso de una versión a otra.