

Arquitectura de Sistemas

Práctica 6: Implementación de hebras tipo usuario

Gustavo Romero López

Updated: 13 de abril de 2026

Departamento de Ingeniería de Computadores, Automática y Robótica

¿Por qué implementar hebras tipo usuario?

Ejercicio perfecto para practicar todo lo aprendido sobre:

- ⊙ Hebras
- ⊙ Cambio entre hebras
- ⊙ Planificación de hebras

Ventajas:

- ⊙ No requiere modificar el sistema operativo
- ⊙ Se puede implementar como una biblioteca
- ⊙ Implementación relativamente sencilla

Pasos:

- ⊙ Saltos no locales
- ⊙ Empaquetado de código
- ⊙ Reproducir la API de `std::thread`

for.cc

```
int main()
{
    for (int i = 0; i < 5; ++i)
        printf("%i ", i);
    puts("");
}
```

Bucles en ensamblador

```
[0x00400390]
    ;-- section..text:
    int main();
    pushq   %rbx                ; for.cc:4 {
    xorl    %ebx, %ebx          ; for.cc:5 for (int i = 0; i < 5; ++i)
```

```
[0x00400393]
    movl   %ebx, %esi           ; for.cc:6 printf("%i ", i);
    movl   $data.004011d8, %edi
    xorl   %eax, %eax
    incl   %ebx                 ; for.cc:5 for (int i = 0; i < 5; ++i)
    callq  printf               ; for.cc:6 printf("%i ", i);
    cmpl   $5, %ebx            ; for.cc:5 for (int i = 0; i < 5; ++i)
    jne    0x400393
```

```
[0x004003a8]
    movl   $data.004011db, %edi ; for.cc:7 puts("");
    callq  puts
    xorl   %eax, %eax          ; for.cc:8 }
    popq   %rbx
    retq
```

goto.cc

```
int main()
{
    int i = 0;
bucle:
    printf("%i ", i);
    i = i + 1;
    if (i < 5)
        goto bucle;
    puts("");
}
```

Goto en ensamblador

```
[0x00400390]
;-- section..text:
int main();
; var int i @ LOCLIST
pushq   %rbx           ; goto.cc:4 {
xorl    %ebx, %ebx     ; goto.cc:5 int i = 0;
```

```
[0x00400393]
movl    %ebx, %esi     ; goto.cc:7 bucle:
movl    $data.004011d8, %edi
xorl    %eax, %eax
incl    %ebx           ; goto.cc:9 i = i + 1;
callq   printf         ; goto.cc:8 printf("%i ", i);
cmpl   $5, %ebx       ; goto.cc:9 i = i + 1;
jne     0x400393
```

```
[0x004003a8]
movl    $data.004011db, %edi ; goto.cc:12 puts("");
callq   puts
xorl    %eax, %eax     ; goto.cc:13 }
popq   %rbx
retq
```

Salto no local en C++

longjmp.cc

```
int main()
{
    // int i = 0;          // podría no funcionar
    volatile int i = 0; // evita la optimización de i
    jmp_buf buf;

    setjmp(buf);          // almacena estado de CPU
    printf("%i ", i);
    i = i + 1;
    if (i < 5)
        longjmp(buf, 1); // salto no local
    puts("");
}
```

Salto no local en ensamblador

```
[0x004003b0]
;-- section..text:
int main();
; var int i @ stack - 0xdc
; var jmp_buf buf @ stack - 0xd8
subq    $0xe8, %rsp    ; longjmp.cc:5 {
leaq    0x10(%rsp), %rdi ; longjmp.cc:10 setjmp(buf); ...
movl    $0, 0xc(%rsp) ; longjmp.cc:7 volatile int i = 0; ...
callq   _setjmp       ; longjmp.cc:8 jmp_buf buf;
xorl    %eax, %eax    ; longjmp.cc:11 printf("%i ", i);
movl    $data.00401250, %edi
movl    0xc(%rsp), %esi
callq   printf
incl    0xc(%rsp)     ; longjmp.cc:12 i = i + 1;
cmpl    $4, 0xc(%rsp) ; longjmp.cc:13 if (i < 5)
jle     0x4003f8
```

```
[0x004003e4]
movl    $data.00401253, %edi ; longjmp.cc:15 puts("");
callq   puts
xorl    %eax, %eax    ; longjmp.cc:16 }
addq    $0xe8, %rsp
retq
```

```
[0x004003f8]
leaq    0x10(%rsp), %rdi ; longjmp.cc:14 longjmp(buf, 1); // ...
movl    $1, %esi
callq   longjmp
nopw    (%rax, %rax)
```



Posibles mecanismos de implementación:

- ⊙ `getcontext/setcontext`: obsoleto.
- ⊙ `sigsetjmp/siglongjmp`: lento por manejo de señales.
- ⊙ `setjmp/longjmp`: rápido pero no recomendado.
- ⊙ `swapcontext`: llamada al sistema de Linux.
- ⊙ ensamblador: rápido pero poco portable.
- ⊙ corrutinas: ideal pero complicado.

Estudie las implementaciones en [https:](https://pccito.ugr.es/as/practicas/fiber/salto.no.local)

[//pccito.ugr.es/as/practicas/fiber/salto.no.local](https://pccito.ugr.es/as/practicas/fiber/salto.no.local).

Implementaciones de salto no local (inline)

```
enum when : int { first = 0, next = 1 };  
  
struct inline_context // SystemV AMD64 ABI  
{  
    void *reg[8]; // rsp, rbp, rbx, r12, r13,  
    ↪ r14, r15, rip;  
  
    when __attribute__((always_inline,  
    ↪ returns_twice)) get()  
    {  
        when ret;  
        asm volatile(" lea 0f(%%rip),%%rax \n"  
            " mov %%rsp,0(%%1) \n"  
            " mov %%rbp,8(%%1) \n"  
            " mov %%rbx,16(%%1) \n"  
            " mov %%r12,24(%%1) \n"  
            " mov %%r13,32(%%1) \n"  
            " mov %%r14,40(%%1) \n"  
            " mov %%r15,48(%%1) \n"  
            " mov %%rax,56(%%1) \n"  
            " xor %%eax,%%eax \n" //  
            ↪ ret = first = 0  
            "0: \n"  
            : "=a"(ret)  
  
        : "r"(this)  
        : "cc", "memory");  
  
        return ret;  
    }  
  
    void __attribute__((always_inline, noreturn))  
    set(when ret = next) const  
    {  
        if (ret == first)  
            ret = next;  
        asm volatile("mov 0(%%0),%%rsp \n"  
            "mov 8(%%0),%%rbp \n"  
            "mov 16(%%0),%%rbx \n"  
            "mov 24(%%0),%%r12 \n"  
            "mov 32(%%0),%%r13 \n"  
            "mov 40(%%0),%%r14 \n"  
            "mov 48(%%0),%%r15 \n"  
            "jmp *56(%%0) \n"  
            :  
            : "r"(this), "a"(ret));  
        std::unreachable();  
    }  
}; // inline_context
```

Implementaciones de salto no local (call/ret)

```
enum when : int { first = 0, next = 1 };

class context // SystemV AMD64 ABI
{
public:
    when __attribute__((naked, noline,
↳ returns_twice)) get() noexcept
    {
        asm volatile("mov (%rsp),%rax \n"
                    "mov %rax,0(%0) \n"
                    "lea 8(%rsp),%rax \n"
                    "mov %rax,8(%0) \n"
                    "mov %rbp,16(%0) \n"
                    "mov %rbx,24(%0) \n"
                    "mov %r12,32(%0) \n"
                    "mov %r13,40(%0) \n"
                    "mov %r14,48(%0) \n"
                    "mov %r15,56(%0) \n"
                    "xor %eax,%eax \n" //
↳ first = 0
                    "ret \n"
                    :
                    : "r"(this)
                    : "cc", "memory", "rax");
    }
}
```

```
void __attribute__((naked, noline,
↳ noreturn))
set(when ret = next) const noexcept
{
    if (ret == first)
        ret = next;
    asm volatile("mov 8(%0),%rsp \n"
                "mov 16(%0),%rbp \n"
                "mov 24(%0),%rbx \n"
                "mov 32(%0),%r12 \n"
                "mov 40(%0),%r13 \n"
                "mov 48(%0),%r14 \n"
                "mov 56(%0),%r15 \n"
                "jmp *0(%0) \n"
                :
                : "r"(this), "a"(ret)
                : "memory");
    std::unreachable();
}

private:
    void *reg[8]; // rip, rsp, rbp, rbx, r12, r13,
↳ r14, r15;
}; // context
```

Empaquetado de código

Formas comunes que adopta el código:

- ⊙ funciones
- ⊙ lambdas
- ⊙ objetos con **operator()** sobrecargado
- ⊙ objetos con métodos

Ejecución de código:

- ⊙ llamada a función/método
- ⊙ `std::invoke`: cualquier tipo de código
- ⊙ `std::apply`: código almacenado mediante tuplas

Estudie las implementaciones en

<https://pccito.ugr.es/as/practicas/fiber/codigo>.

Ejemplo de empaquetado de código

```
void function() { loc(); }  
auto lambda = [] { loc(); };  
struct functor_type { void operator()() { loc(); } };  
struct struct_type { void method() { loc(); } };  
  
template<typename Callable, typename... Args>  
std::invoke_result_t<Callable, Args...> test(Callable &&c, Args &&...args)  
{  
    return std::invoke(std::forward<Callable>(c), std::forward<Args>(args)...)  
}  
  
int main()  
{  
    test(function);  
    test(lambda);  
    test(functor_type{});  
    test(&struct_type::method, struct_type{});  
}
```

¿Qué es una corrutina?

- ⦿ Una corrutina es una función que puede suspender su ejecución para ser reanudada más tarde.
- ⦿ Las corrutinas no tienen pila: suspenden su ejecución devolviendo el control al llamador, y los datos necesarios para reanudar la ejecución se almacenan en el heap.
- ⦿ Esto permite escribir código secuencial que se ejecuta de forma asíncrona y también soporta algoritmos sobre secuencias infinitas computadas de forma perezosa.
- ⦿ Una función se convierte en una corrutina si su definición contiene cualquiera de las siguientes palabras clave: **co_await**, **co_return** o **co_yield**.
- ⦿ Siguen la filosofía de C++ de no pagar por lo no se usa (zero-overhead principle).

Ejemplo de corrutina: co_return.cc

```
struct coro
{
    struct promise_type
    {
        coro get_return_object() { return {}; }
        std::suspend_never initial_suspend() noexcept { return {}; }
        std::suspend_never final_suspend() noexcept { return {}; }
        void return_void() {}
        void unhandled_exception() {}
    };
};

coro f(const char *arg)
{
    std::puts(arg);
    co_return; // requiere return_void() en promise_type
}

int main(int argc, char *argv[]) { f(argv[0]); }
```

Ejemplo de corrutina en ensamblador: co_return.cc

```
int main(int argc, char **argv);  
; arg int argc @ rdi  
; arg char **argv @ rsi  
; var struct coro t @ ...  
0x00400430    subq    $8, %rsp    ; co_return.cc:16 coro f(const char *arg)  
0x00400434    movq    (%rsi), %rdi ; co_return.cc:18 std::puts(arg);  
0x00400437    callq   puts  
0x0040043c    xorl    %eax, %eax  
0x0040043e    addq    $8, %rsp  
0x00400442    retq
```

Ejemplo de corrutina: co_await.cc I

```
struct coro
{
    struct promise_type
    {
        coro get_return_object() { return handle_type::from_promise(*this); }
        std::suspend_always initial_suspend() noexcept { return {}; }
        std::suspend_always final_suspend() noexcept { return {}; }
        void unhandled_exception() {}
    };

    using handle_type = std::coroutine_handle<promise_type>;
    handle_type handle;
    coro(handle_type h) : handle(h) {}
    ~coro() { if (handle) handle.destroy(); }
};

coro f()
{
    std::printf("cogito");
}
```

Ejemplo de corrutina: co_await.cc II

```
    co_await std::suspend_always{};
    std::printf("ergo");
    co_await std::suspend_always{};
    std::printf("sum!\n");
}

int main()
{
    coro c = f();
    while (!c.handle.done())
    {
        std::printf(" -> ");
        c.handle.resume();
    }
}
```

Ejemplo de corrutina: co_yield.cc I

```
template<typename T> struct coro
{
    struct promise_type
    {
        coro get_return_object() { return handle_type::from_promise(*this); }
        std::suspend_always initial_suspend() noexcept { return {}; }
        std::suspend_always final_suspend() noexcept { return {}; }
        void unhandled_exception() {}

        T value = std::numeric_limits<T>::max();
        std::suspend_always yield_value(T t) { value = t; return {}; }
    };

    using handle_type = std::coroutine_handle<promise_type>;
    handle_type handle;

    coro(handle_type h): handle(h) {}
    ~coro() { if (handle) handle.destroy(); }
};
```

Ejemplo de corrutina: co_yield.cc II

```
template<typename T> coro<T> f(T n)
{
    for (T i = 0; i < n; ++i)
        co_yield i; // co_await promise.yield_value(i);
}

int main()
{
    coro c1 = f(10zu);
    while (!c1.handle.done()) // imprime valor por defecto
    {
        std::printf(" -> %zu", c1.handle.promise().value);
        c1.handle.resume();
    }
    std::printf("\n");

    coro c2 = f(10zu);
    while (!c2.handle.done()) // repite último valor
```

Ejemplo de corrutina: co_yield.cc III

```
{
    c2.handle.resume();
    std::printf(" -> %zu", c2.handle.promise().value);
}
std::printf("\n");

coro c3 = f(10zu);
while (!c3.handle.done()) // verifica y no repite
{
    c3.handle.resume();
    if (!c3.handle.done())
        std::printf(" -> %zu", c3.handle.promise().value);
}
std::printf("\n");
}
```

Reproduzca la API de `std::thread` I

```
namespace as // espacio de nombres de la asignatura
{
    class fiber // clase que representa una hebra tipo usuario
    {
    public:
        class id // identificador de fiber
        {
        public:
            id(const void *p); // ¿qué dirección usar?
            operator const void *() const; // comparación e impresión
        };

        fiber() = default; // fibra vacía
        template<typename Callable, typename... Args>
        explicit fiber(Callable &&, Args &&...); // constructor principal
        fiber(const fiber &) = delete; // copias prohibidas
        fiber &operator=(const fiber &) = delete; // copias prohibidas
        fiber(fiber &&); // constructor de movimiento
        fiber &operator=(fiber &&); // copia de movimiento
    };
};
```

Reproduzca la API de `std::thread` II

```
    ~fiber();                                // destructor

    void detach();                            // separa la fibra
    id get_id() const;                       // devuelve el identificador de la fibra
    void join();                              // espera a que la fibra termine
    bool joinable() const;                   // cierto si no es vacía ni separada
}; // class fiber

namespace this_fiber
{
    using fiber::id;
    id get_id();
    void yield();
} // namespace this_fiber
} // namespace as
```

Seguramente también necesitará...

- ⦿ Alguna forma de **cambiar entre hebras**, basada en las formas de salto no local vistas.
- ⦿ Es buena idea crear una clase para agrupar el **estado** de cada hebra, incluyendo su contexto, pila, estado de finalización, código a ejecutar y excepciones.
- ⦿ Una clase **planificador** para gestionar las hebras, incluyendo una cola de hebras listas para ejecutarse y un puntero a la hebra actualmente en ejecución.

Comparativa entre procesos y hebras

Literatura clásica (tiempos en μs):¹

operación\tipo	hebra usuario	hebra híbrida	hebra núcleo	proceso
proceso nulo	34	37	948	11300
signal/wait	37	42	441	1840

Nuestros resultados en el curso 2025/2026 (tiempos en μs):

operación\tipo	as::coro	as::fiber	boost::fiber	TBB	std::thread	task
proceso nulo	0.014	0.304	0.232	0.394	16.1	825
signal/wait	0.223	0.537	0.491	1.46	17.9	562

- ⦿ as::coro es nuestra implementación de hebras tipo usuario basadas en corrutinas.
- ⦿ as::fiber es nuestra implementación de hebras tipo usuario hecha desde cero.

¹Thomas E. Anderson, Brian N. Bershad, Edward D. Lazowska, and Henry M. Levy. 1992. Scheduler activations: effective kernel support for the user-level management of parallelism. ACM Trans. Comput. Syst. 10, 1 (Feb. 1992), 53–79. <https://doi.org/10.1145/146941.146944>