

Tema 6

Llamadas a procedimientos remotos



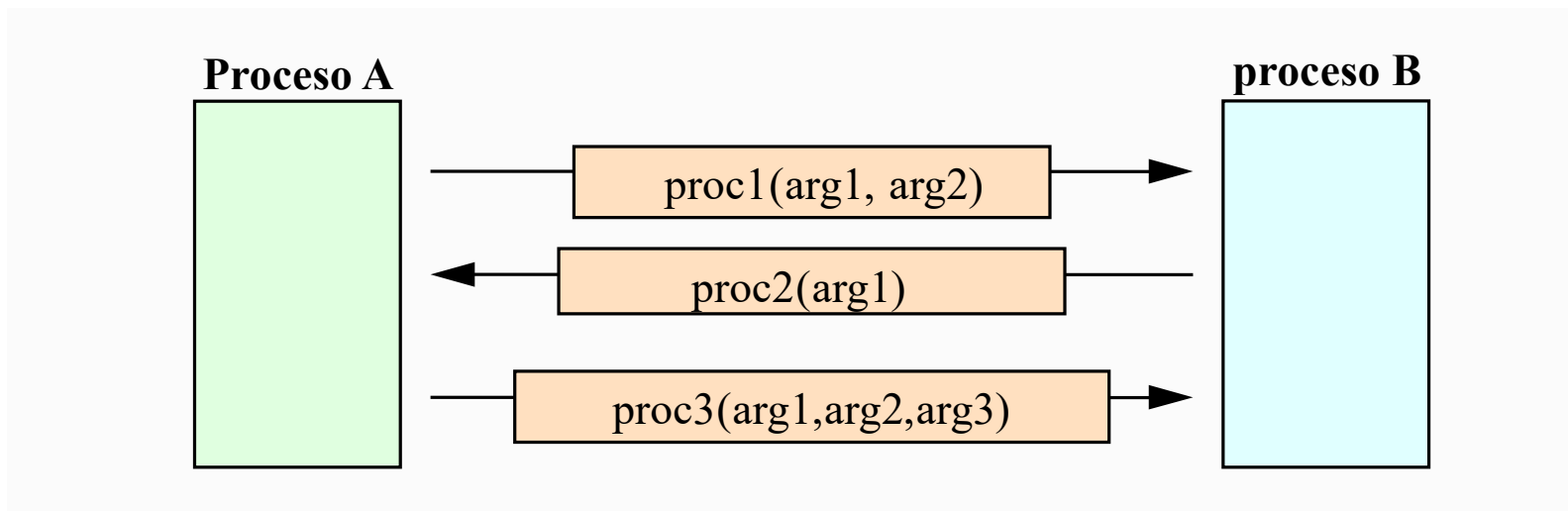
Sistemas Distribuidos
Grado en Ingeniería Informática
Universidad Carlos III de Madrid

Contenidos

- *Remote Procedure Call (RPC)*
 - Conceptos básicos
 - Aspectos relacionados con las RPCs
- **RPC de Sun/ONC**
 - Biblioteca de funciones de RPC
 - Desarrollo de programas
 - Ejemplos

Llamadas a procedimientos remotos

- ▶ **Objetivo:** hacer que el **software distribuido** se programe igual que una **aplicación no distribuida**
- ▶ Mediante el modelo **RPC** la comunicación se realiza conceptualmente igual que la invocación de un procedimiento local



Aplicación monolítica con llamadas locales

Aplicación

```
int sumar (int a, int b) {  
    return (a + b);  
}  
int restar (int a, int b){  
    return (a-b);  
}  
.  
.  
.  
int main(...) {  
    .  
    .  
    r = sumar (a, b);  
    .  
    .  
    .  
}
```

→ Ejecutable

Provisión de servicios en un sistema no distribuido (llamada local)

Aplicación

```
int main(...) {  
    . . .  
    r = sumar (a, b);  
    . . . .  
}
```

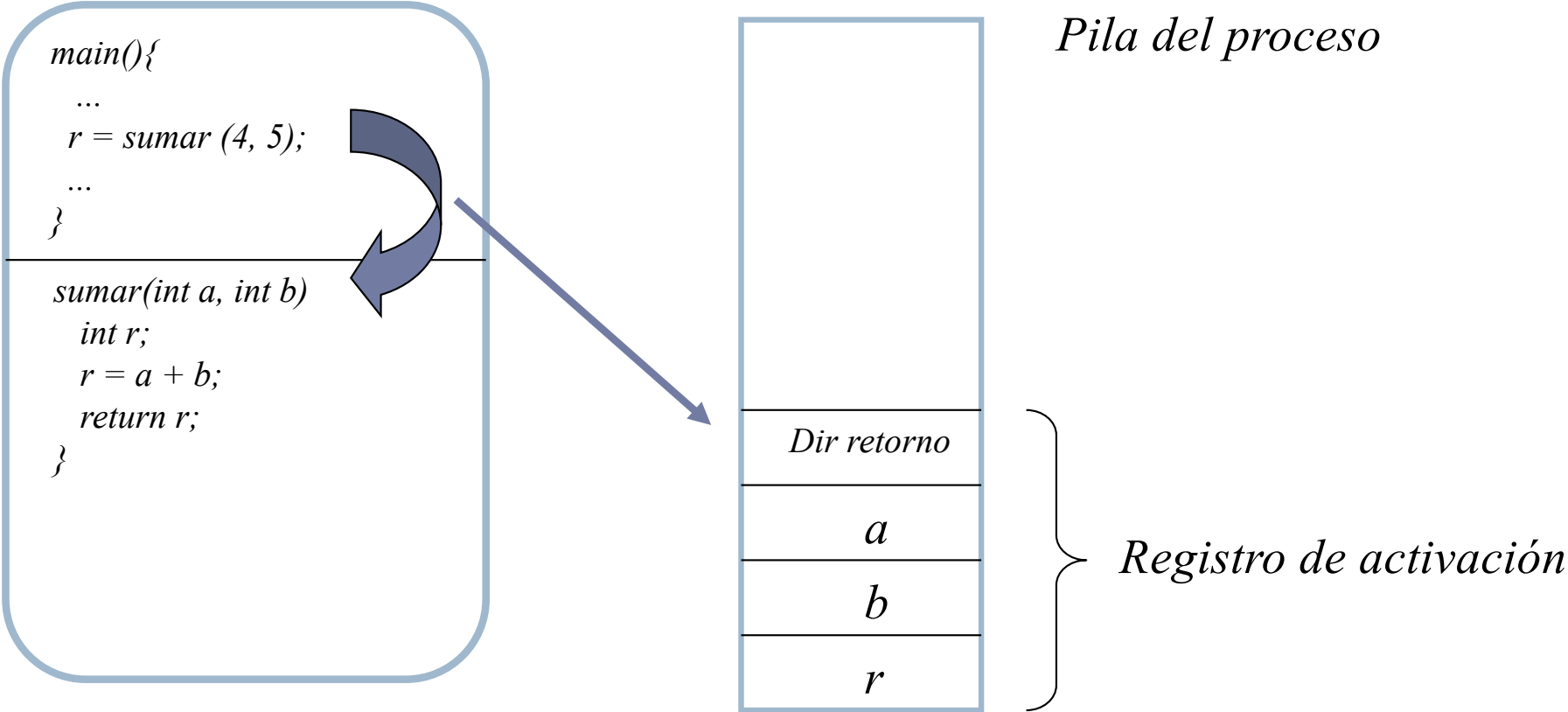
**Biblioteca
(lib_suma)**

```
int sumar (int a, int b) {  
    return (a + b);  
}  
int restar (int a, int b){  
    return (a-b);  
}  
. . . .
```

Ejecutable



Invocación de la llamada local



Provisión de servicios en un sistema distribuido

**Aplicación
(Cliente)**

```
int main(...) {  
    . . .  
    r = sumar (a, b);  
    . . . .  
}
```

petición

respuesta

**Servidor
(implementación)**

```
int sumar (int a, int b) {  
    return (a + b);  
}  
int restar (int a, int b){  
    return (a-b);  
}  
.  
.  
.  
.
```

Provisión de servicios en un sistema distribuido

Cliente

```
int main(...) {  
    . . .  
    r = sumar (a, b);  
    . . . .  
}
```

petición

respuesta

Se necesita SW para comunicar la parte cliente y la parte servidora

Servidor

```
int sumar (int a, int b) {  
    return (a + b);  
}  
int restar (int a, int b){  
    return (a-b);  
}  
. . . .
```


Provisión de servicios en un sistema distribuido con colas de mensajes

lib_suma

App.

```
int main(...) {  
    . . .  
    err = sumar a, b, &res);  
    . . . .  
}
```

```
int sumar(int a, int b, int *res) {  
    cs = mq_open("Cola Servidor"...)  
    cq = mq_open("Cola Cliente" CREAT);  
    peticion.cod_op = SUMAR;  
    peticion.colaCli= "Cola Cliente");  
    peticion.a = a;  
    peticion.b = b;  
  
    mq_send(cs, &peticion);  
    mq_recive(cc, &respuesta);  
    res = respuesta.resultado;  
    error = respuesta.error;  
  
    *res = res;  
    mq_close("Cola Servidor");  
    mq_close("Cola cliente");  
    mq_unlink("Cola Cliente");  
    return(error);  
}
```

Impl.

```
int sumar (int a, int b) {  
    return (a + b);  
}  
int restar (int a, int b){  
    return (a-b);  
}  
. . . .
```

Provisión de servicios en un sistema distribuido con colas de mensajes

servidor

App.

```
int main(...) {  
    . . .  
    err = sumar a, b, &res);  
    . . . .  
}
```

```
int main() {  
    cs=mq_open("Cola Servidor", CREAD);  
    while (true){  
        mq_receive(&peticion);  
        if (petcion.cod_op == SUMAR) {  
            res = sumar(peticion.a,  
                        peticion.b);  
            cc= mq_open("peticion.colaCli");  
            respuesta.res = res;  
            respuesta.cod_err = err;  
            mq_send(&respuesta);  
            mq_close(cc);  
        }  
        if (peticion.cod_op == RESTAR)  
            .  
            .  
            .  
    }
```

Impl.

```
int sumar (int a, int b) {  
    return (a + b);  
}  
int restar (int a, int b){  
    return (a-b);  
}  
.  
.  
.  
.
```

Idea de las RPC

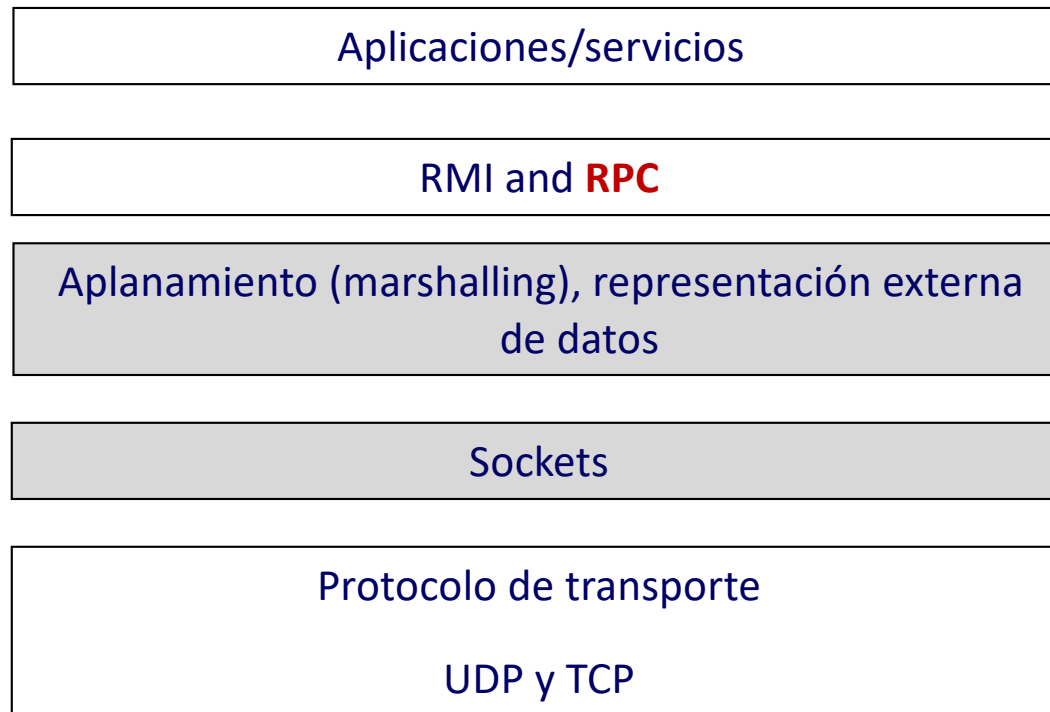
- Que el código del servidor y de lib_cliente se obtenga de forma automática a partir de la definición de la interfaz de las funciones sumar y restar (para el ejemplo anterior)

RPC

- **RPC** (*Remote Procedure Call*): llamadas a procedimientos remotos
- Por **Birrel** y **Nelson** (**1985**) en “Implementing Procedure Calls”
- Híbrido:
 - Llamadas a procedimientos
 - Paso de mensajes
- Las RPC constituyen el **núcleo** de muchos SSDD
- Llegaron a su culminación con DCE (*Distributed Computing Environment*)
- Han evolucionado a invocación de métodos remotos (CORBA, RMI) e invocación de servicios (Web Services)

RPC

- Las **RPCs** ofrecen una interfaz sencilla para construir aplicaciones distribuidas sobre TCP/IP

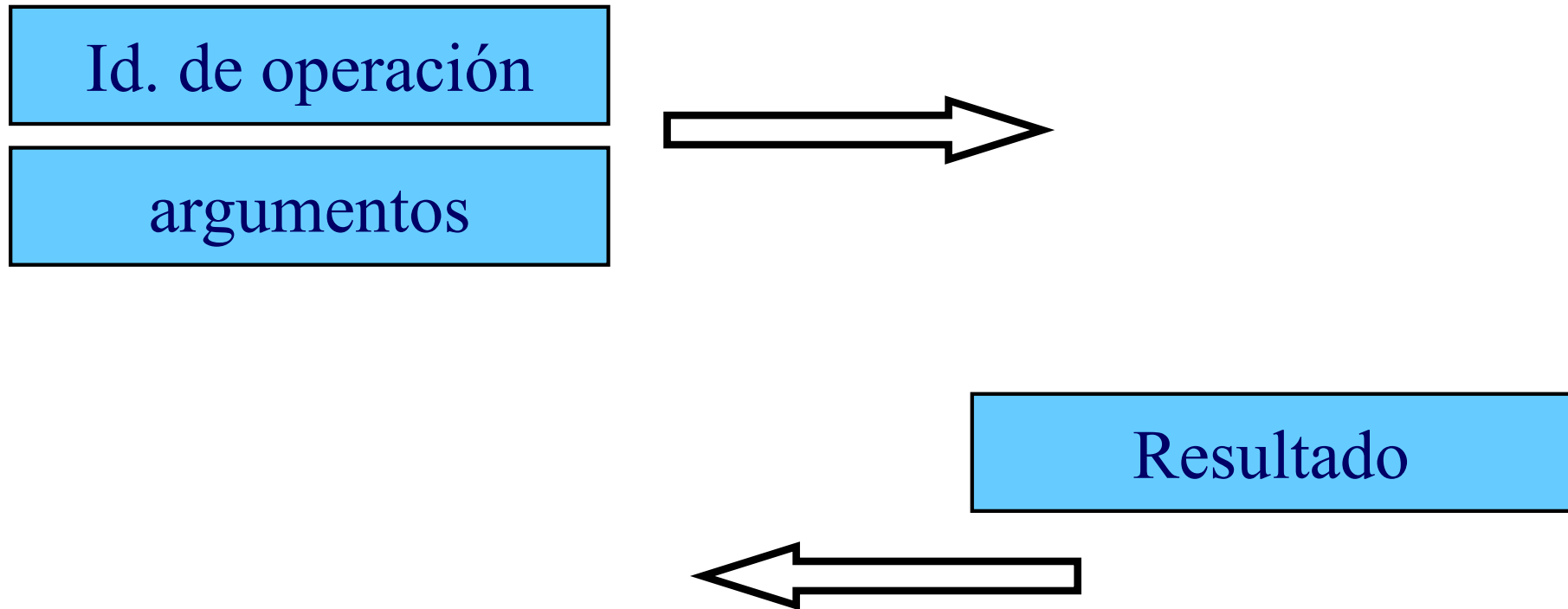


Comunicación cliente-servidor

- Protocolo petición-respuesta

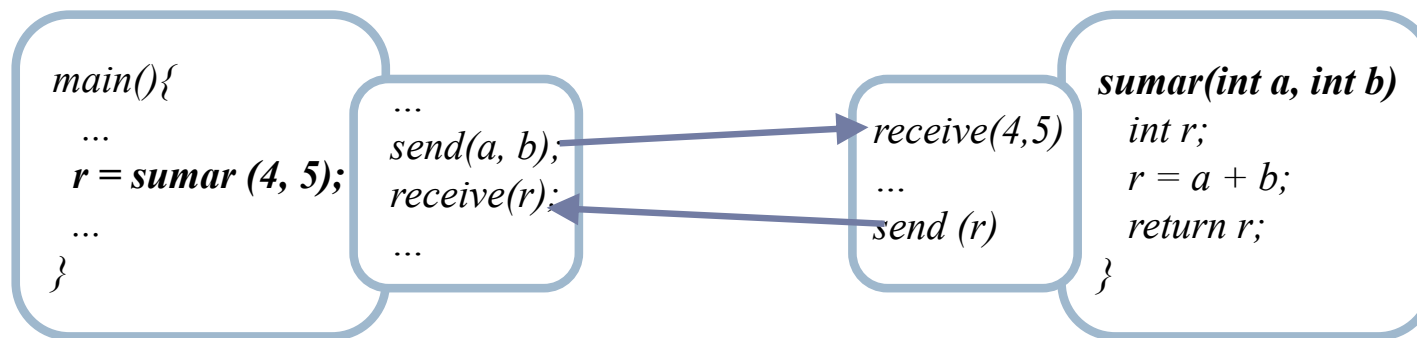


Estructura de los mensajes petición-respuesta



Funcionamiento de las RPC

- El proceso que realiza la llamada **empaqueta los argumentos** en un **mensaje**, se los envía a otro proceso y **espera el resultado**
- El proceso que ejecuta el procedimiento **extrae los argumentos** del mensaje, **realiza la llamada** de forma **local**, obtiene el resultado y se lo **envía de vuelta** al proceso que realizó la llamada
- **Objetivo:** acercar la semántica de las llamadas a procedimiento convencional a un entorno distribuido (**transparencia**)



Funcionamiento de las RPC:

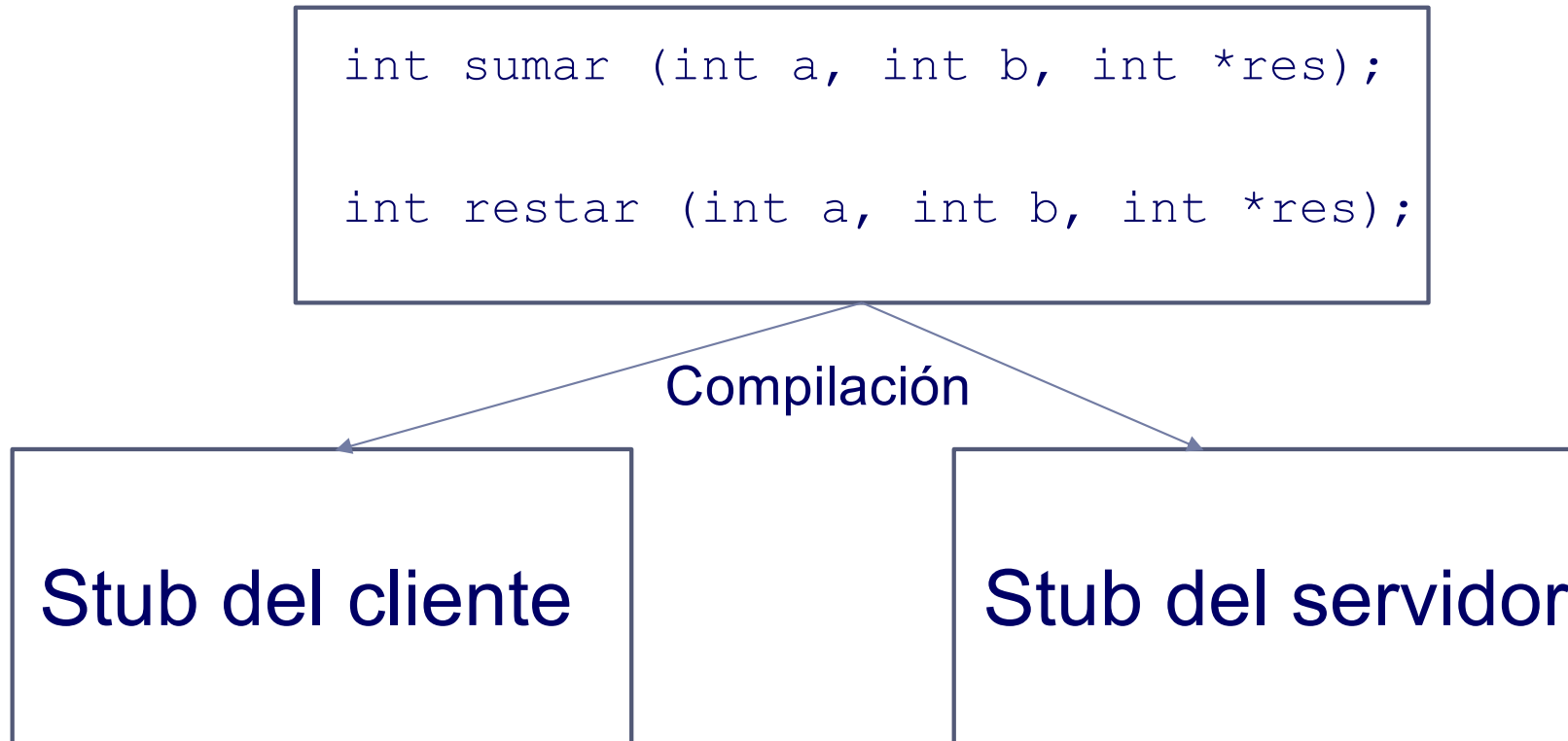
Definición de la interfaz del servicio

- Definir la interfaz del servicio
 - Operaciones
 - Argumentos de entrada
 - Argumentos de salida
 - Resultados
- Se usa un lenguaje de definición de interfaces
- En el ejemplo anterior una hipotética interfaz podría ser:

```
int sumar (int a, int b, int *res);  
  
int restar(int a, int b, int *res);
```

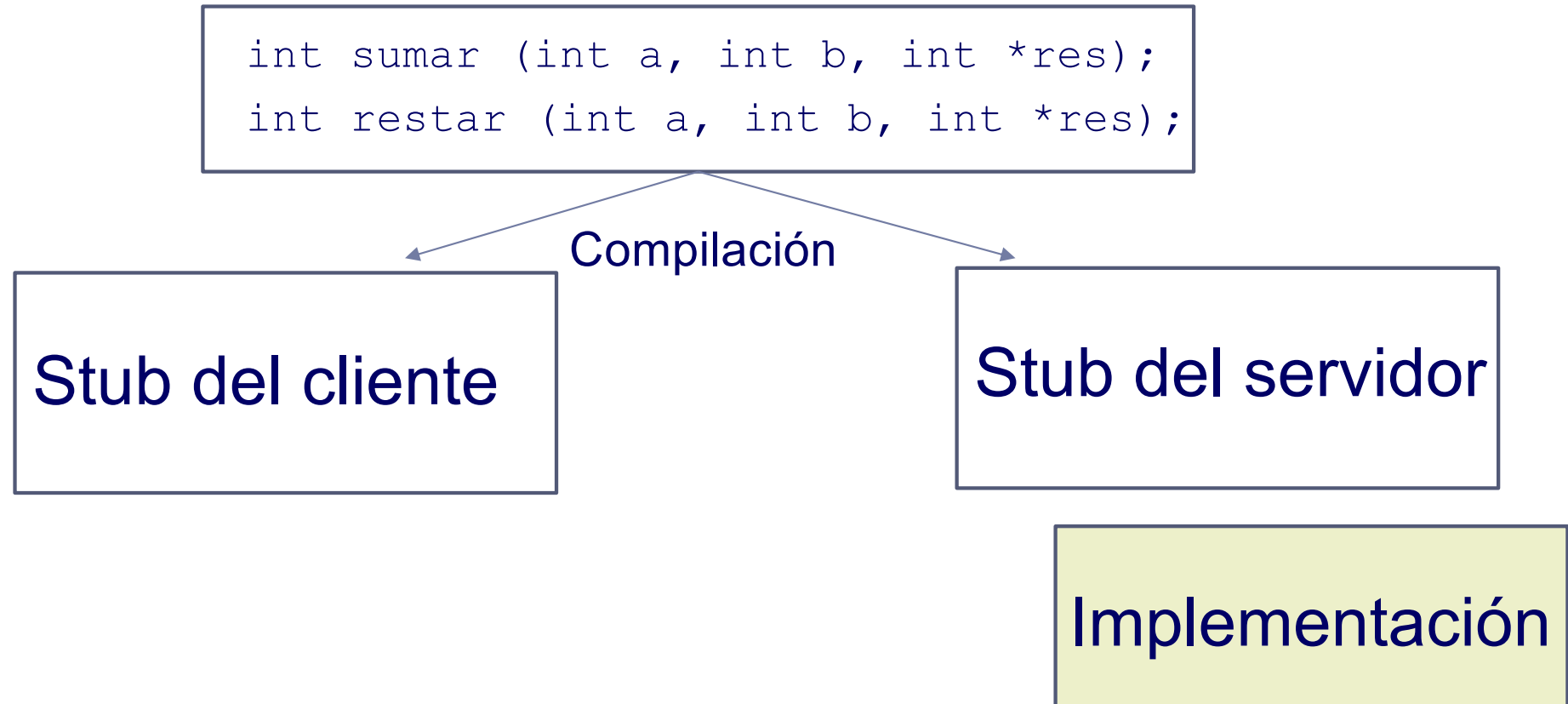
Funcionamiento de las RPC: Compilación de la interfaz

- Se utiliza un compilador de interfaces para generar los archivos del lado del cliente y del servidor que se encargan de las comunicaciones.



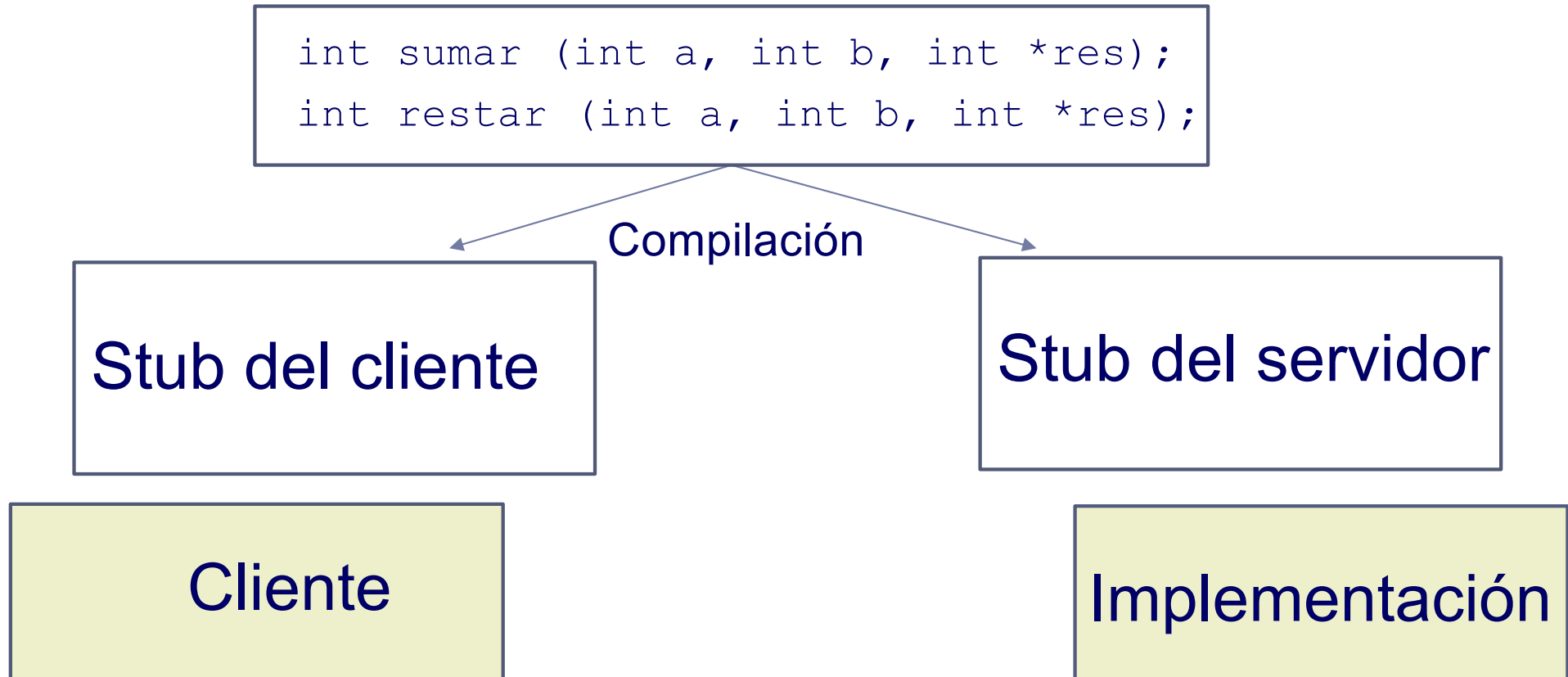
Funcionamiento de las RPC: Implementación del servicio

- Se implementa el servicio en el lado del servidor.



Funcionamiento de las RPC: Implementación del cliente

- Se implementa el cliente que hace uso de las funciones en el lado del cliente



Funcionamiento de las RPC: Generación de los ejecutables

- Se genera el ejecutable del lado del cliente y el ejecutable del lado del servidor

```
int sumar (int a, int b, int *res);  
int restar (int a, int b, int *res);
```

Stub del cliente

Cliente

Stub del servidor

Implementación

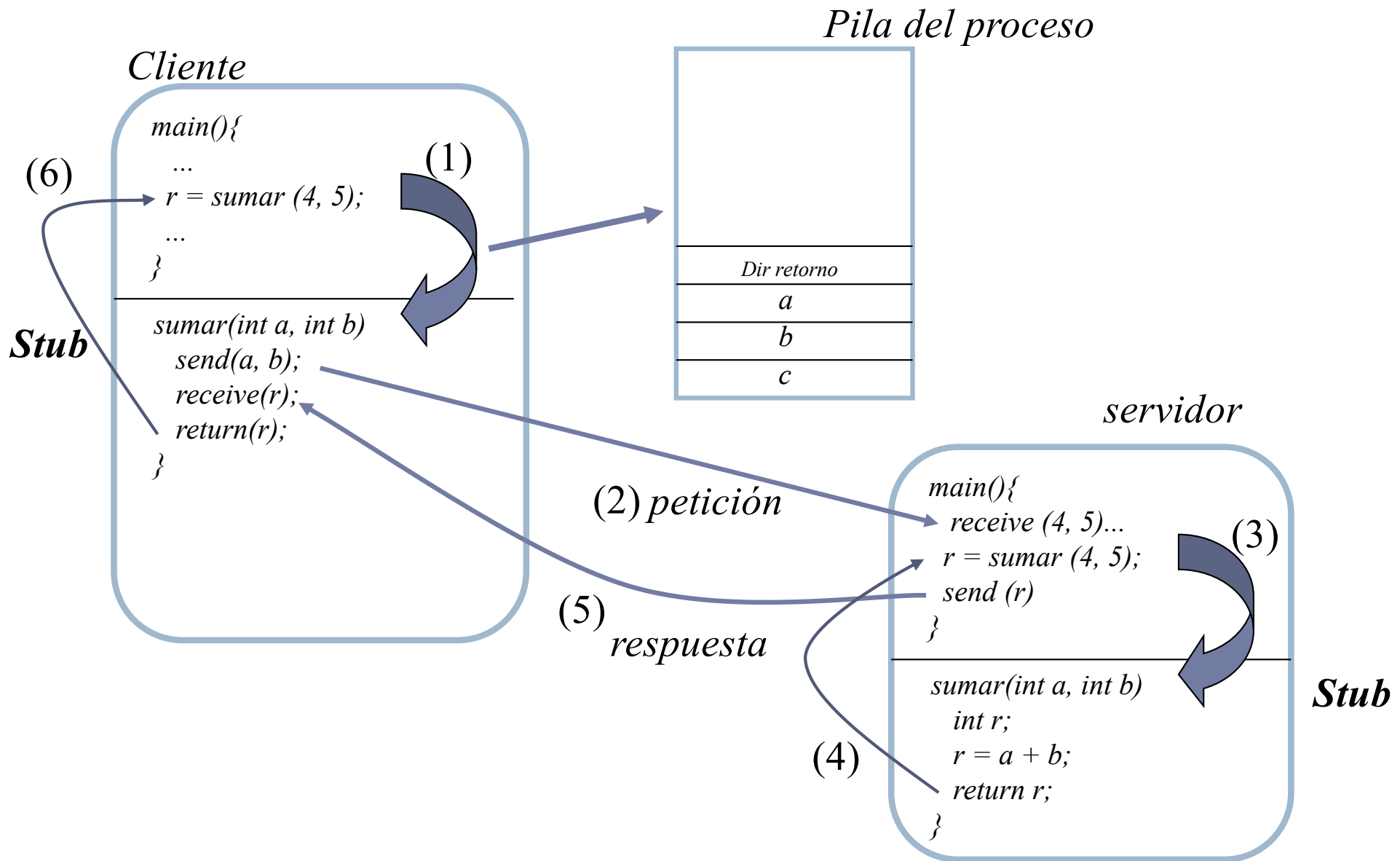
Stub del cliente. Funciones genéricas

```
int sumar (int a, int b, int *res) {  
    obtener dirección (IP, puerto) del servidor (Nombre de servicio) => dir;  
    convertir formato de argumentos (a,b) => (a', b') ;  
    construir mensaje de petición (Cod Op, a', b') => petición;  
    send(dir, petición);  
    receive(dir, respuesta);  
    extraer resultado del mensaje de respuesta => resultado;  
    convertir resultado a formato del cliente => resultado';  
    if (no hay error){  
        * res = resultado';  
        return NO_ERROR;  
    }  
    else  
        return ERROR;  
}
```

Stub del servidor. Funciones genéricas

```
int main(void){
    dir = obtener dirección (IP, puerto);
    Publicar dirección (nombre de servicio, IP, puerto);
    while (true) {
        dir_cli = receive(ANY, petición);
        extraer código de operación ;
        if (código de operación == SUMAR) {
            extraer argumentos de petición => (a, b)
            convertir a formato del servidor (a, b) => (a'b');
            res = sumar (a', b');
            convertir formato del resultado => res'
            construir mensaje respuesta (res', código de error);
            send(dir_cli, respuesta);
        }
        .....
    }
}
```

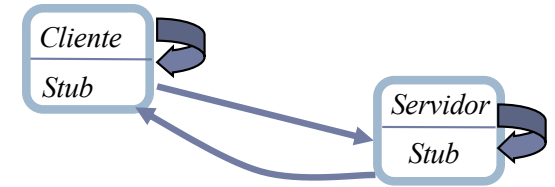
Llamada a procedimiento remoto



Conceptos básicos

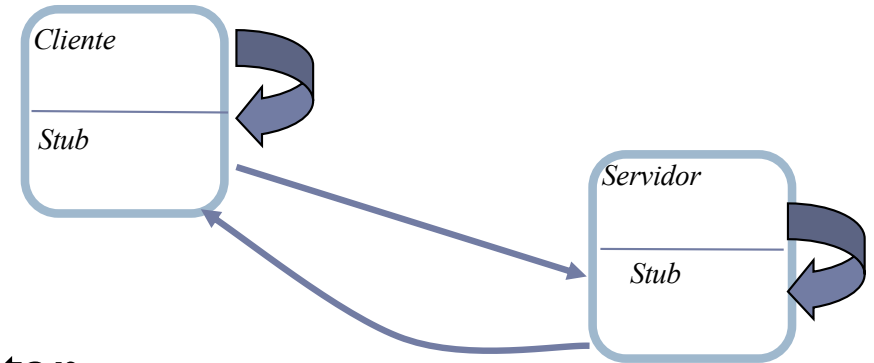
- Una RPC tiene dos **participantes**:
 - Un **cliente activo**, que envía una RPC al servidor
 - Un **servidor pasivo**, que calcula un resultado y lo devuelve al cliente
- Un **servicio de red** es una colección de uno o más programas remotos
- Un **programa remoto** implementa uno o más procedimientos remotos
- Un servidor puede soportar más de una **versión** de un programa remoto
 - Permite al servidor ser compatible con las **actualizaciones de protocolos**
- Un **procedimiento remoto**, sus parámetros y sus resultados se especifican en un fichero de especificación del protocolo escrito en un lenguaje de especificación de interfaces (IDL)

Suplentes (*stubs*)



- Se **generan automáticamente** por el software de RPC
 - ❑ Stub del cliente
 - ❑ Stub del servidor
- Un **stub (suplente, proxy)** es una pieza de código usada en el cliente y el servidor
- Responsable de **convertir los parámetros** de la aplicación cliente/servidor durante una llamada a procedimiento remoto
 - ❑ Espacio de direcciones independiente del cliente y servidor
 - ❑ Representaciones de datos diferentes (big-endian, little-endian)
- Los suplentes son **independientes** de la implementación que se haga del cliente y del servidor.
 - ❑ Sólo dependen de la interfaz

Suplentes (*stubs*)

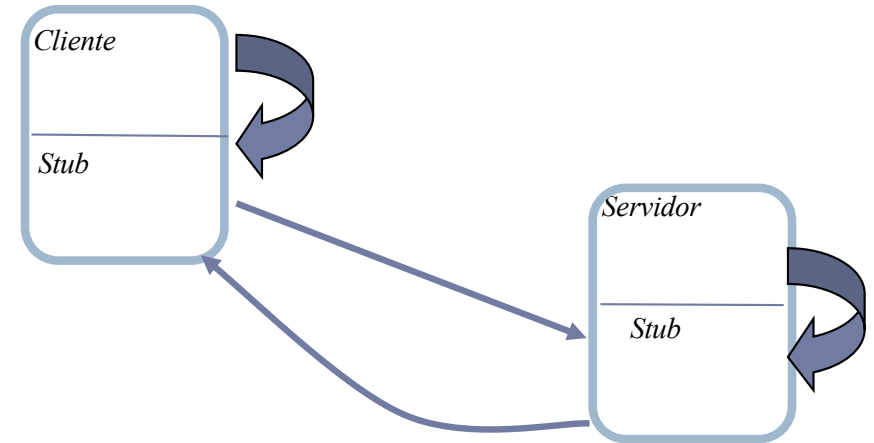


- Funciones en el **cliente**:
 - ❑ Suplantar al procedimiento a ejecutar
 - ❑ Localizar al servidor
 - ❑ Empaquetar los parámetros y construir los mensajes
 - ❑ Enviar el mensaje al servidor
 - ❑ Recibir el mensaje de respuesta
 - ❑ Desempaquetar los resultados del mensaje de respuesta
 - ❑ Devolver los resultados a la función llamante

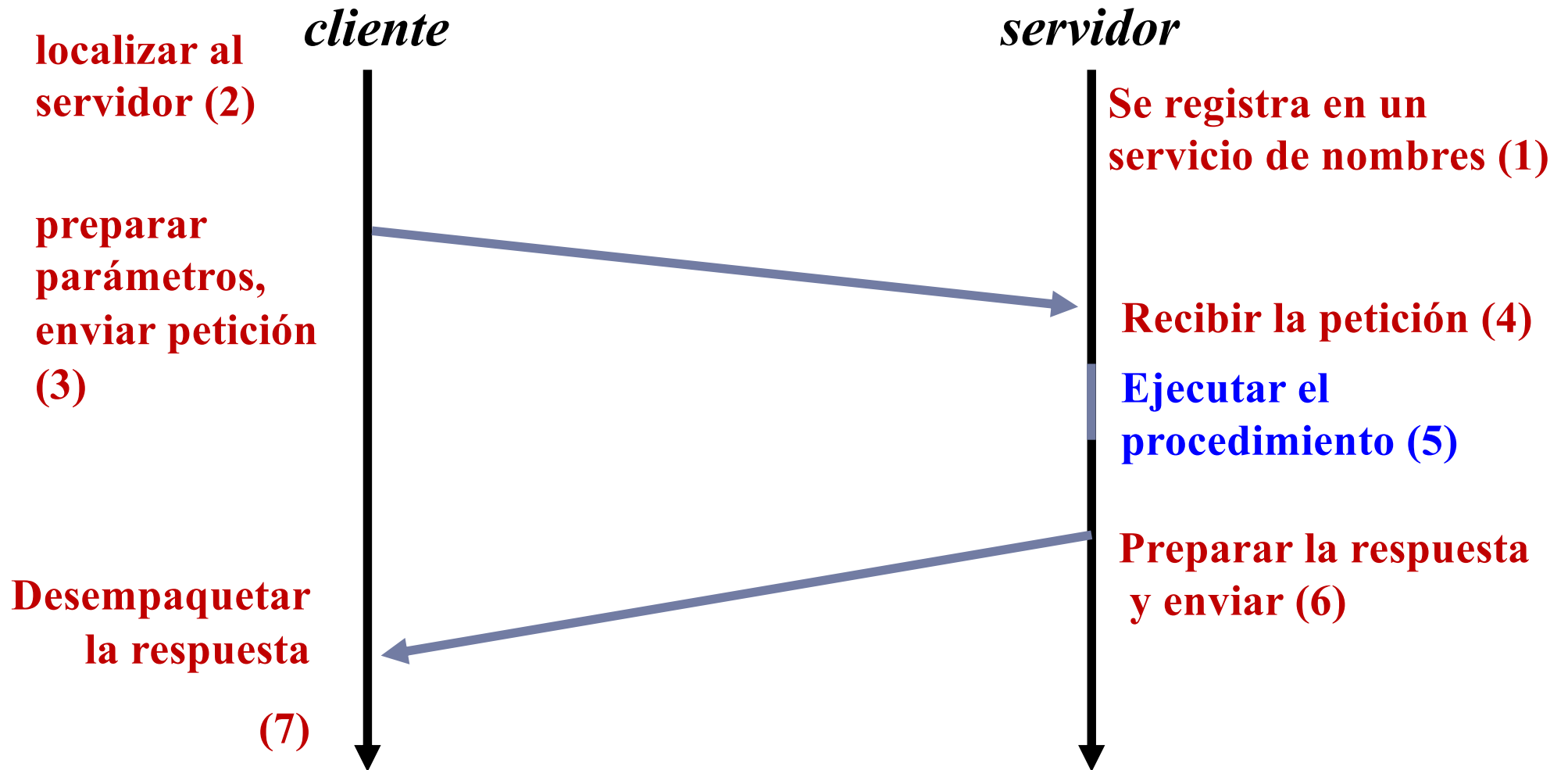
Suplentes (*stubs*)

- Funciones en el **servidor**:

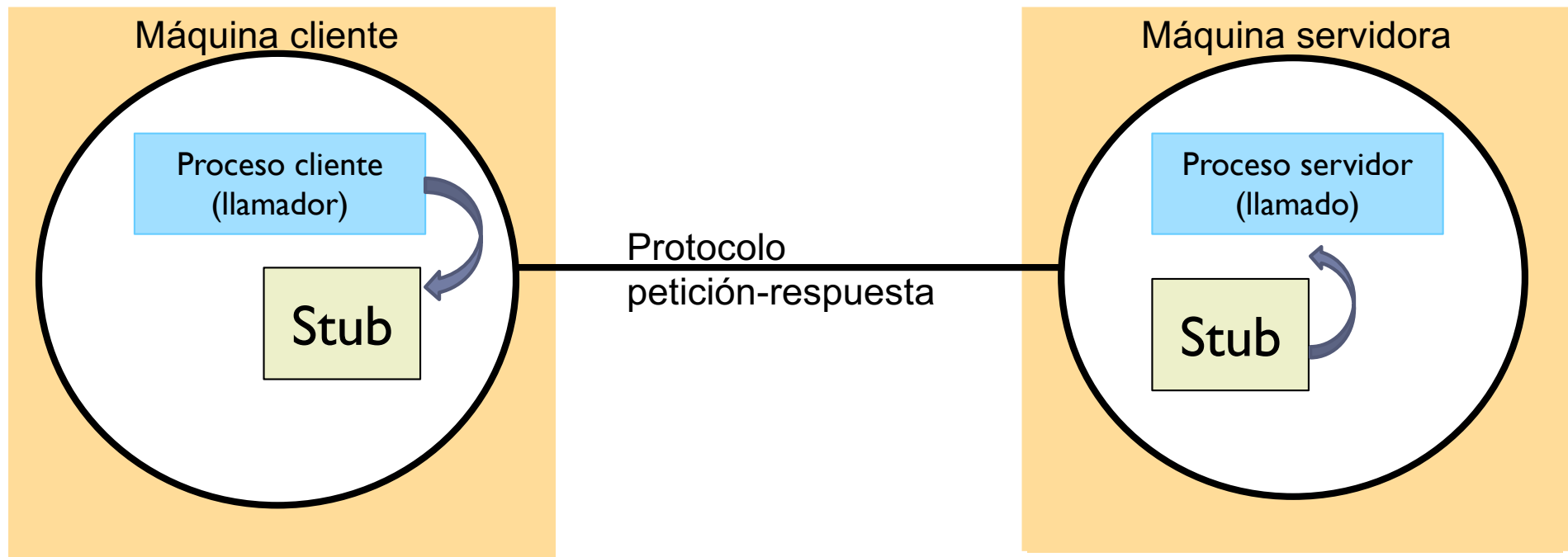
- ❑ Recibir los mensajes de petición
- ❑ Desempaquetar los parámetros
- ❑ Invocar al procedimiento local (procedimiento que implementa el servicio) con los parámetros
- ❑ Recoger los resultados de la ejecución del procedimiento local
- ❑ Empaquetar el resultado en un mensaje de respuesta
- ❑ Enviar el mensaje al *stub* del cliente



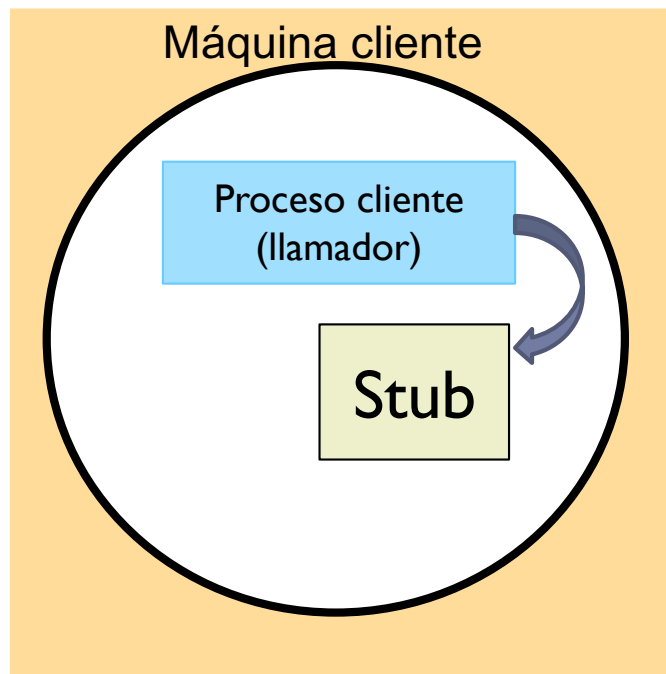
RPC: protocolo básico



RPC: protocolo básico



RPC: protocolo básico



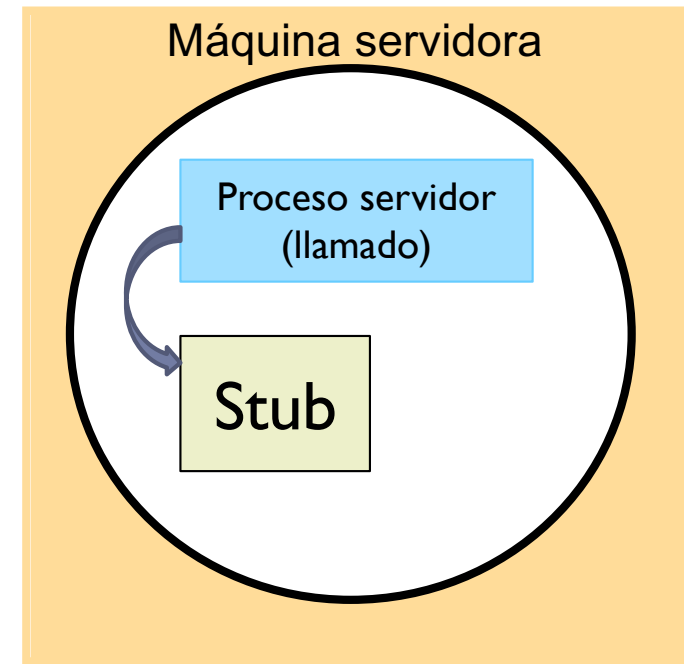
Proceso cliente (llamador)

- ▶ **Conectar** al servidor
 - ▶ **Invocar** una llamada a procedimiento remoto
- Stub* o suplente del cliente:
- ▶ Localizar al servidor
 - ▶ Empaquetar los parámetros y construir los mensajes
 - ▶ Enviar los mensajes al servidor
 - ▶ Bloquearse hasta esperar la respuesta
- ▶ **Obtener** la respuesta

RPC: protocolo básico

Proceso servidor (llamado)

- ▶ **Registrar** las RPCs
- ▶ **Implementar** los procedimientos
Stub o suplente del servidor:
 - ▶ Recibir la petición del cliente
 - ▶ Desempaquetar los parámetros
 - ▶ Invocar el procedimiento de manera local
- ▶ **Obtener** la respuesta y enviarla al cliente



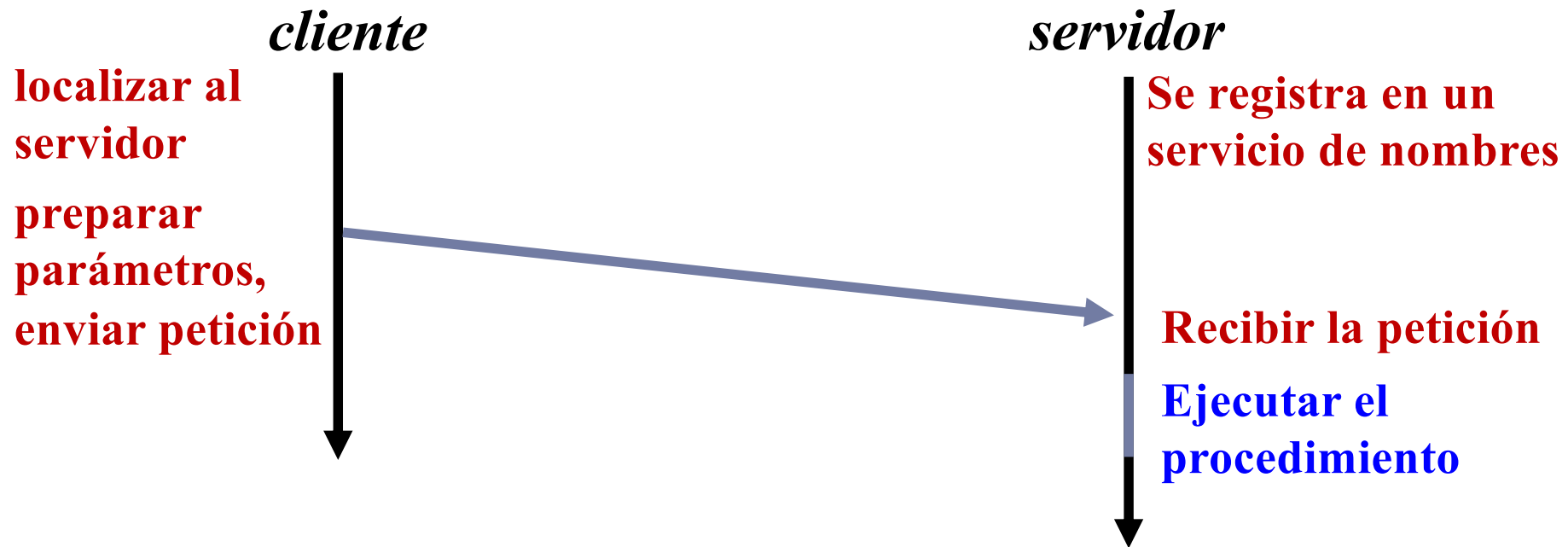
Modelos de RPCs

- **RPCs síncronas**
 - petición
 - respuesta

- **RPCs asíncronas**
 - solo petición

RPC asíncronas

- El cliente **no** espera la respuesta
- No admite parámetros de salida
- Ejemplo en CORBA:
 - Se corresponden con métodos especificados como **oneway**

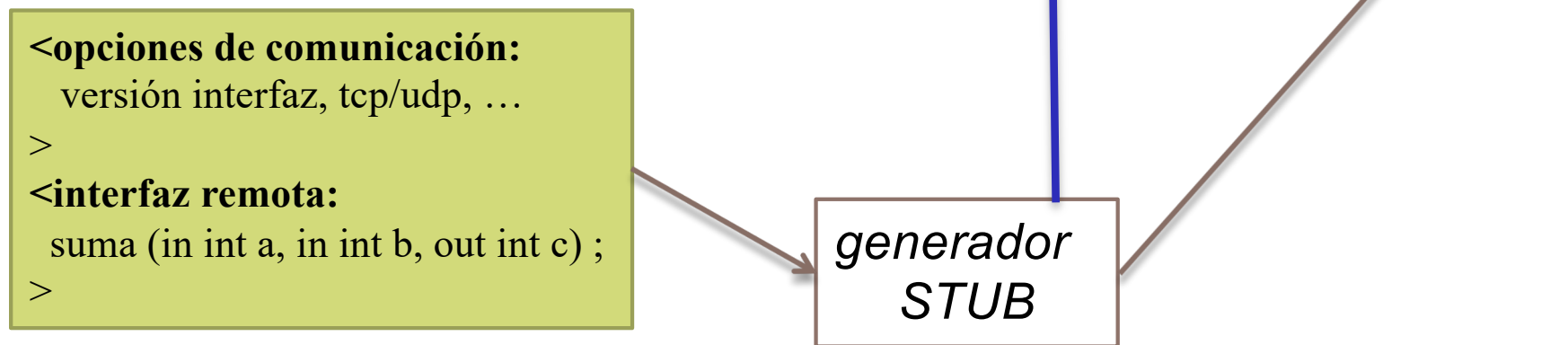


Aspectos relacionados con las RPC

- Lenguaje de definición de interfaces (**IDL**)
- Generación de **stubs**
- Tipos de **parámetros**
- Transferencia de parámetros
- **Protocolo** de comunicación
- **Enlace** entre el cliente y el servidor (**binding**)
- Semántica de las RPC en presencia de fallos
- Autenticación

Lenguaje de Definición de Interfaces

- Un **Lenguaje de Definición de Interfaz** (IDL) permite especificar el **formato** de los **procedimientos remotos** y otras **opciones de comunicación**
- La interfaz es compartida por
 - ❑ Cliente
 - ❑ Servidor



Lenguaje de Definición de Interfaces

- Una **interfaz** específica:
 - ❑ Nombre de servicio que utilizan los clientes y servidores
 - ❑ Nombres de procedimientos
 - ❑ Parámetros de los procedimientos
 - ▶ Entrada
 - ▶ Salida
 - ❑ Tipos de datos de los argumentos
- Los compiladores pueden diseñarse para que los clientes y servidores se escriban en lenguajes diferentes
- Tipos de IDL
 - ❑ Integrado con un lenguaje de programación (Cedar, Argus, RMI de Java)
 - ❑ Lenguaje de definición de interfaces específico para describir las interfaces entre los clientes y los servidores (RPC de Sun/ONC, RPC de DCE, CORBA, Google RPC)

Tipos de parámetros

- Parámetro **de entrada** (*in*)
 - El parámetro se envía del cliente al servidor
- Parámetro **de salida** (*out*)
 - El parámetro se envía del servidor al cliente
- Parámetro de **entrada/salida** (*inout*)

Transferencia de parámetros

- Una de las funciones de los suplentes es **empaquetar los parámetros en un mensaje: aplanamiento** (*marshalling*)
- **Problemas** en la representación de los datos:
 - ❑ Servidor y cliente pueden ejecutar en máquinas con **arquitecturas distintas** (ordenamiento de bytes)
 - ❑ Problemas con los punteros
 - ▶ Una dirección sólo tiene sentido en un **espacio de direcciones**
- Ejemplos de esquemas de representación de datos:
 - ❑ **XDR** (*eXternal Data Representation*) es un estándar que define la representación de tipos de datos (**RFC 1832**)
 - ❑ Representación común de datos de CORBA (**CDR**)
 - ❑ Serialización de objetos de Java
 - ❑ **XML** (*eXtensible Markup Language*) es un metalenguaje basado en etiquetas definida por W3C
 - ❑ **JSON** (*JavaScript Object Notation*) formato de texto ligero para el intercambio de datos

Ejemplo de representación de datos

- Mensaje: 'Smith', 'London', 1934

XDR

← 4 bytes →

5	<i>length of sequence</i>
" S m i t "	'Smith'
" h _ _ _ "	
6	<i>length of sequence</i>
" L o n d "	'London'
" o n _ _ "	
1 9 3 4	<i>CARDINAL</i>

CDR

*index in
sequence of bytes*

← 4 bytes →

0-3	5	<i>length of string</i>
4-7	" S m i t "	'Smith'
8-11	" h _ _ _ "	
12-15	6	<i>length of string</i>
16-19	" L o n d "	'London'
20-23	" o n _ _ "	
24-27	1934	<i>unsigned long</i>

XML

```
<person>
  <name>Smith</name>
  <place>London</place>
  <year>1934</year>
</person >
```

JSON

```
{ "Name": "Smith", "Place": "London", "Year": 1934 }
```


Protocolo

- Entre **cliente y servidor** debe establecerse un **protocolo**:
 - Formato de los mensajes
 - Formato de representación

Conversión de datos

- **Conversión de datos asimétrica**
 - El cliente convierte a la representación de datos del servidor
- **Conversión de datos simétrica**
 - El cliente y el servidor convierten a una representación de datos estándar
- **ONC-RPC utiliza representación de datos simétrica**

Tipado

- Tipado explícito
 - Cada dato enviado incluye el valor y su tipo
- Tipado implícito
 - Cada dato enviado solo incluye el valor, no se incluye el tipo
- ONC-RPC utiliza tipado implícito

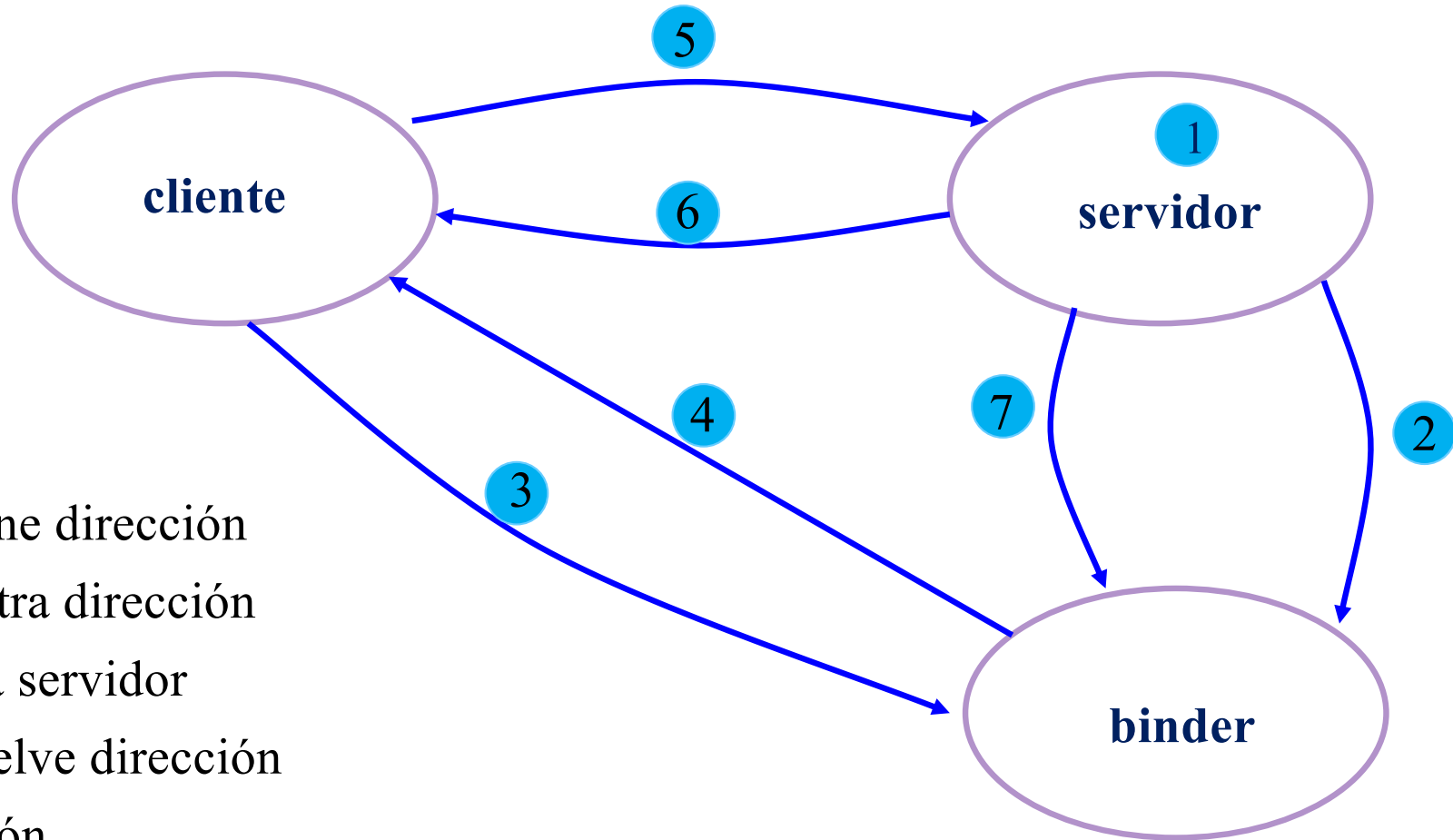
Servicio de enlace (*Binding*)

- **Servicio de enlace**: servicio que permite establecer la asociación entre el cliente y el servidor
 - Implica **localizar al servidor** que ofrece un determinado servicio
 - El servidor debe **registrar su dirección** en un servicio de nombres (**binder**)

Enlazador dinámico

- **Enlazador dinámico (binder)**: es el **servicio** que mantiene una **tabla de traducciones** entre **nombres de servicio** y **direcciones**.
- Incluye funciones para:
 - ❑ Registrar un nombre de servicio
 - ❑ Eliminar un nombre de servicio
 - ❑ Buscar la dirección correspondiente a un nombre de servicio
- Cómo **localizar** al enlazador dinámico:
 1. Ejecuta en una dirección fija de un computador fijo
 2. El sistema operativo se encarga de indicar su dirección
 3. Difundiendo un mensaje (*broadcast*) cuando los procesos comienzan su ejecución.

Esquema de registro y enlace



- 1 Obtiene dirección
- 2 Registra dirección
- 3 Busca servidor
- 4 Devuelve dirección
- 5 Petición
- 6 Respuesta
- 7 Borra dirección (fin del servicio)

Tipos de enlace

- Enlace **no persistente**: el enlace entre el cliente y el servidor se establece en cada RPC
 - Más tolerante a fallos
 - Permite migración de servicios
- Enlace **persistente**: el enlace se mantiene después de la primera RPC
 - Útil en aplicaciones con muchas RPC repetidas
 - Problemas si los servidores cambian de lugar
- Modelos **híbridos**

Fallos que pueden aparecer con las RPC

- El cliente no es capaz de localizar al servidor
- Pérdidas de mensajes
 - Se pierde el mensaje de petición del cliente al servidor
 - Se pierde el mensaje de respuesta del servidor al cliente
- El servidor falla después de recibir una petición
- El cliente falla después de enviar una petición

Cliente no puede localizar al servidor

- Posibles causas:
 - El servidor puede estar caído
 - El cliente puede estar usando una **versión antigua** del servidor
 - ▶ La versión ayuda a detectar accesos a copias obsoletas
- Cómo indicar el **error** al cliente
 - Devolviendo un **código de error (-1)**
 - ▶ No es transparente
 - Ejemplo: sumar(a,b)
 - **Elevando una excepción**
 - ▶ Necesita un lenguaje que tenga excepciones

Pérdida de mensajes del cliente

- Es la más fácil de tratar
- Se activa una alarma (**timeout**) después de enviar el mensaje
- Si pasado el timeout no se recibe una respuesta se **retransmite el mensaje**

Pérdidas en los mensajes de respuesta

- Más **difícil** de tratar
- Se pueden emplear alarmas y retransmisiones, pero:
 - ❑ ¿Se perdió la petición?
 - ❑ ¿Se perdió la respuesta?
 - ❑ ¿El servidor va lento?
- Algunas **operaciones pueden repetirse** y devolverán el mismo resultado (operaciones **idempotentes**)
 - ❑ Una transferencia bancaria **no** es **idempotente**
 - ❑ La suma de dos números es **idempotente**
- La solución con **operaciones no idempotentes** es **descartar peticiones ya ejecutadas**
 - ❑ Un **número de secuencia** en el cliente
 - ❑ Un **campo en el mensaje** que indique si es una petición **original** o una **retransmisión**

Fallos en los servidores

- El servidor no ha llegado a ejecutar la operación
 - ❑ Se podría retransmitir
- El servidor ha llegado a ejecutar la operación
- El cliente no puede distinguir los dos
- ¿Qué hacer?
 - ❑ No garantizar nada
 - ❑ **Semántica al menos una vez**
 - ▶ Reintentar y garantizar que la RPC se realiza al menos una vez
 - ▶ No vale para operaciones **no idempotentes**
 - ❑ **Semántica a lo más una vez**
 - ▶ No reintentar, puede que no se realice ni una sola vez
 - ❑ **Semántica de exactamente una**
 - ▶ Sería lo deseable

Fallos en los clientes

- La computación está activa pero ningún cliente espera los resultados (**computación huérfana**)
 - Gasto de ciclos de CPU
 - Si el cliente reanuda y ejecuta de nuevo la RPC se pueden crear confusiones

Estrategias ante fallos

- Cliente RPC:
 - Cuando no se recibe la respuesta
 - ▶ Reenviar la petición
 - ▶ Incluir identificador de petición (número de secuencia para evitar ejecuciones repetidas)
- Servidor RPC:
 - Para hacer frente a peticiones duplicadas
 - ▶ Filtrar las peticiones (números de secuencia, etc.)
 - Si se necesita reenviar una respuesta de una petición **no idempotente**:
 - ▶ Guardar un histórico de las peticiones anteriormente ejecutadas y su respuesta para no ejecutar de nuevo la petición.

Aspectos de implementación

- **Protocolos RPC**

- **Orientados a conexión**

- ▶ Fiabilidad se resuelve a bajo nivel
 - ▶ Peor rendimiento

- **No orientados a conexión**

- **Uso de un protocolo estándar o uno específico**

- ▶ Algunos utilizan TCP o UDP como protocolos básicos

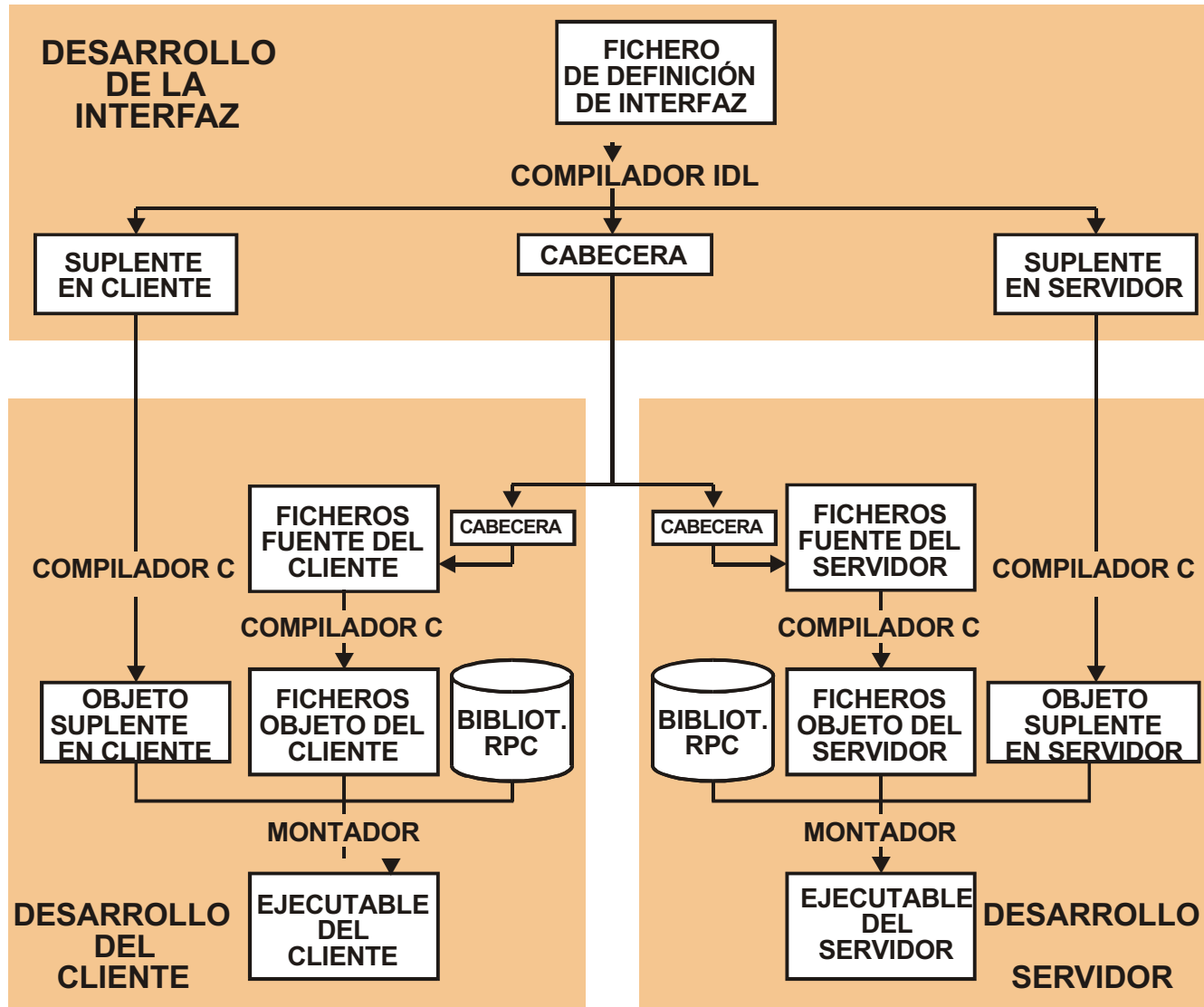
Programación con un paquete de RPC

- El programador debe proporcionar:
 - La **definición de la interfaz** (IDL)
 - ▶ Nombres de los procedimientos
 - ▶ Parámetros que el cliente pasa al servidor
 - ▶ Resultados que devuelve el servidor al cliente
 - El **código del cliente**
 - El **código del servidor**
- El compilador de IDL genera :
 - El **suplente** (stub) del cliente
 - El **suplente** (stub) del servidor

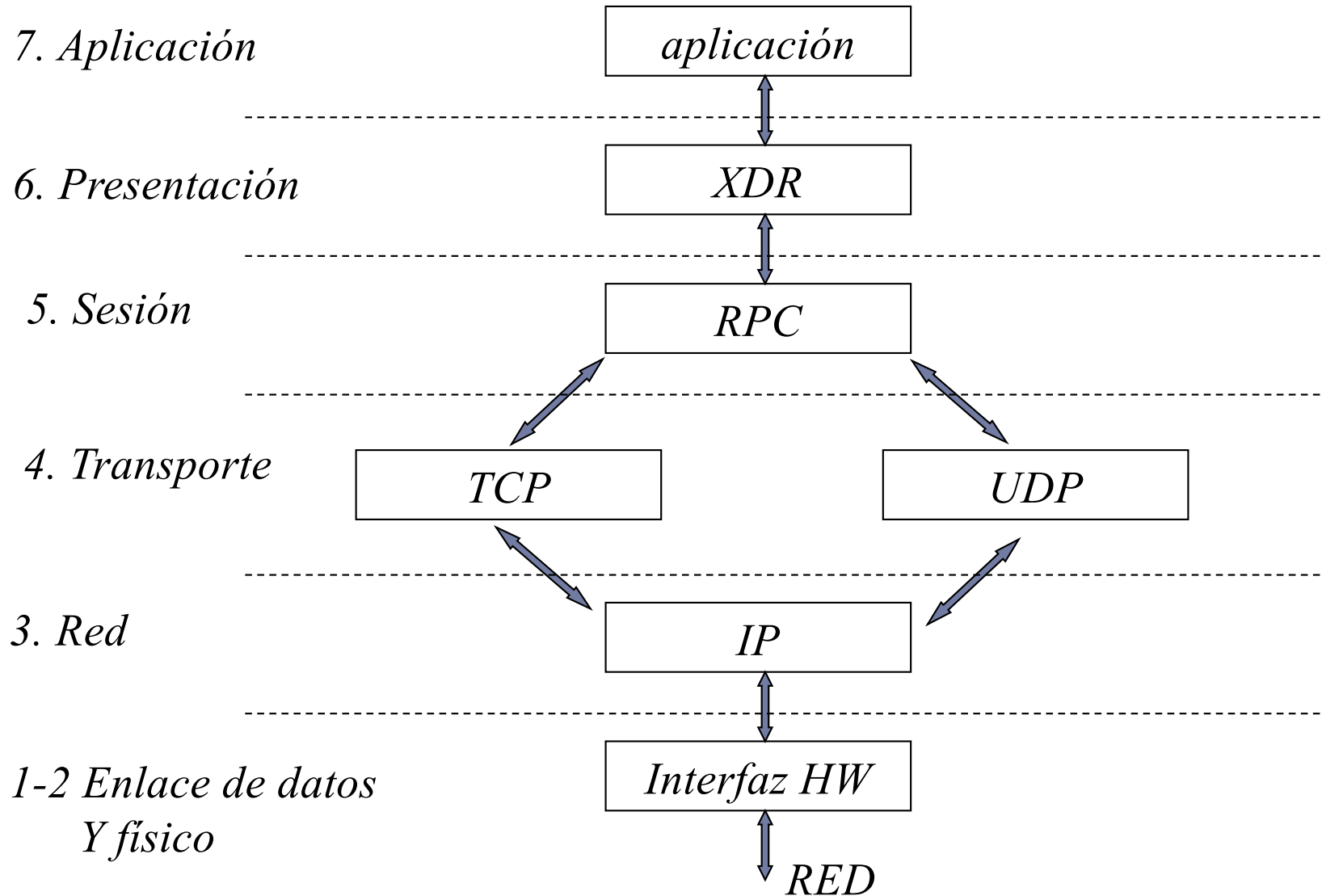
RPC de Sun/ONC

- Diseñado inicialmente para el sistema de ficheros **NFS**
- Descrito en **RFC 1831**
- También se denomina **ONC-RPC** (*Open network computing*)
- Se puede elegir **UDP** o **TCP**
 - ❑ Cliente y servidor deben estar de acuerdo en el protocolo de transporte a utilizar
- Utiliza la **semántica al menos una vez**
- Utiliza un lenguaje de definición de interfaces denominado **XDR**
- Soporte:
 - ❑ Para C a través del compilador **rpcgen** en UNIX/Linux
 - ❑ Para Java
 - ▶ <http://sourceforge.net/projects/remotetea/>
 - ❑ Para plataformas Windows

Desarrollo de la aplicación en C con RPC



RPC de SUN y el modelo OSI

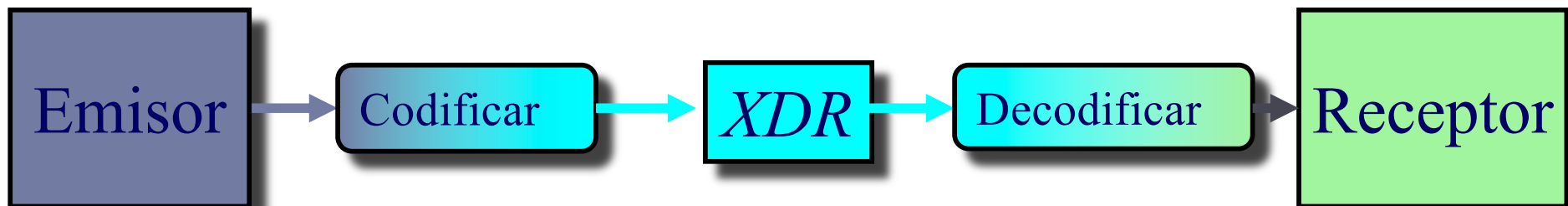


Componentes de ONC-RPC

- Estándar para la representación de datos (**XDR**)
- Biblioteca de **filtros XDR**, que convierten los datos de la representación de la máquina local a XDR
- **Lenguaje de descripción de RPC** (extensión de XDR), que permite describir las interfaces entre el cliente y el servidor (especificación del protocolo)
- Un generador de *stubs*, denominado **rpcgen**. Genera los *stubs* y filtros necesarios
- Biblioteca de funciones de soporte de las RPC
- Un servicio de registro de procedimientos (**portmapper** o **rpcbind**)

Lenguaje XDR

- ❑ **XDR** (eXternal Data Representation) es un estándar que define la representación de tipos de datos (RFC 1832)
- Utilizado inicialmente para representaciones externas de datos
- Se extendió a lenguajes de definición de interfaces

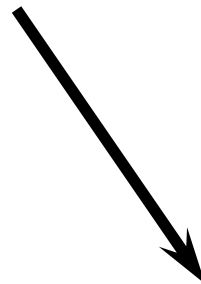


Filtros

- Ejemplo: `xdr_init()`

Codificación en el emisor

```
int valor;  
xdr_int(xstream, &valor);
```



Decodificación en el destino

```
int count;  
xdr_int(xstream, &valor);
```

Filtros de datos complejos

- La biblioteca XDR incluye filtros para:
 - Traducir estructuras de datos entre XDR y C
- **xdr_array()**
 - Codifica/decodifica arrays de longitud variable
- **xdr_string()**
 - filtro de conversión para cadenas de caracteres

Definición de interfaces

- Una **interfaz** contiene:
 - ▶ Un **número de programa**
 - ▶ Un **número de versión** del programa
 - ▶ Un **conjunto de procedimientos remotos**:
 - ▶ Un **nombre** y un **número de procedimiento**
 - ▶ Los procedimientos sólo aceptan **un parámetro de entrada** (se encapsulan en una estructura)
 - ▶ Los parámetros de salida se devuelven mediante **un único resultado**
 - ▶ El lenguaje ofrece una notación para definir:
 - constantes
 - definición de tipos
 - estructuras, uniones
 - programas

Identificación de llamadas a RPC

- Un mensaje de llamada de **RPC se identifica** unívocamente mediante tres campos enteros sin signo:

(NUM-PROG, NUM-VERSION, NUM-PROCEDURE)

NUM-PROG es el **número de programa remoto**,

NUM-VERSION es el **número de versión de programa**,

NUM-PROCEDURE es el **número de procedimiento remoto**

□ Detalles de implementación:

- ▶ NUM-PROG se definen en la **RFC 1831**

- <http://www.ietf.org/rfc/rfc1831.txt>

- ▶ La primera implementación (versión) de un protocolo deber ser la **1**

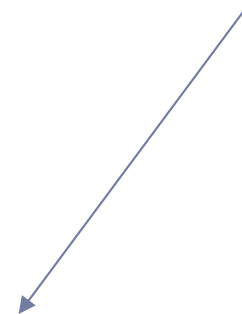
- ▶ Los números de procedimientos se especifican por el programador

Ejemplo de definición de interfaz

```
struct args{  
    int a;  
    int b;  
};
```

```
program SUMAR {  
    version SUMAVER {  
        int SUMA(struct args a) = 1;  
        int RESTA(struct args a) = 2;  
    } = 1;  
} = 99;
```

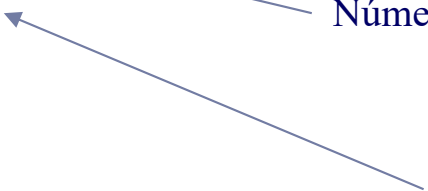
Números de procedimientos



Número de versión



Número de programa



Ejemplo de definición de interfaz con múltiples argumentos

```
program SUMAR {  
  version SUMAVER {  
    int SUMA(int a, int b) = 1;  
    int RESTA(int a, int b) = 2;  
  } = 1;  
} = 99;
```

Números de procedimientos

Número de versión

Número de programa

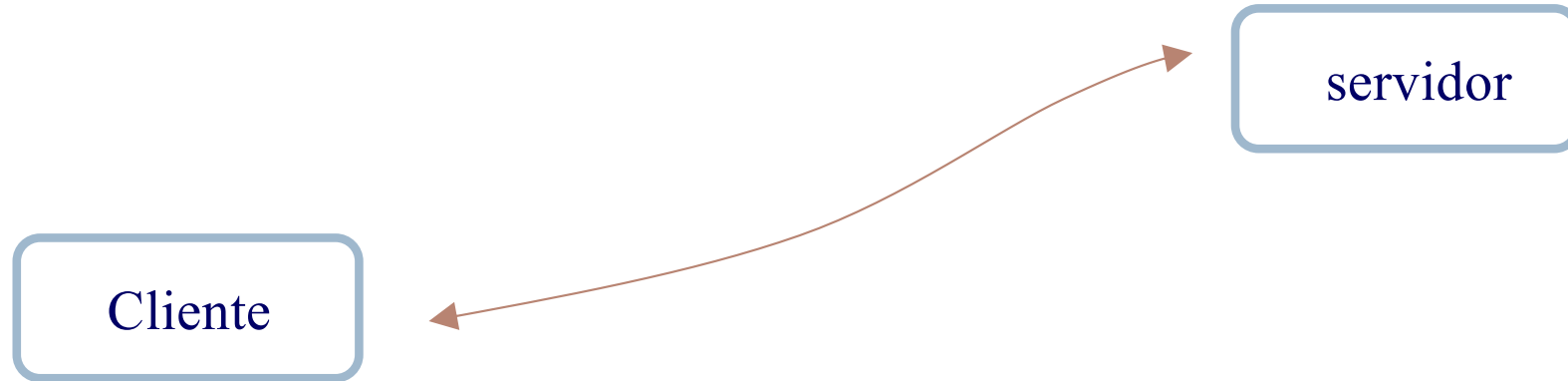
El proceso *rpcbind* (*portmapper*)

- El **enlace** en ONC-RPC se realiza mediante un proceso denominado **rpcbind (portmapper)**
- En **cada servidor** ejecuta un proceso **rpcbind** en un **puerto bien conocido (111)**
- El **rpcbind** almacena por **cada servicio local**:
 - ❑ El número de programa
 - ❑ El número de versión
 - ❑ El número de puerto
- **Enlace dinámico**:
 - ❑ El número de puertos disponibles es limitado y el número de programas remotos potenciales puede ser muy grande
 - ❑ Sólo el **rpcbind** ejecutará en un puerto determinado (111) y los números de puertos donde escuchan los servidores se averiguan preguntando al **rpcbind**
- Soporta **TCP y UDP**

El proceso *rpcbind* (*portmapper*)

- Protocolo:
 - Cuando un **servidor** arranca **registra en el *rpcbind* local del computador en el que ejecuta el servidor** :
 - ▶ El número de programa
 - ▶ El número de versión
 - ▶ El número de puerto
 - Cuando un **cliente** necesita invocar un procedimiento remoto envía al ***rpcbind*** del host remoto (necesita conocer la dirección IP del servidor)
 - ▶ El número de programa y el número de versión
 - ▶ El proceso *rpcbind* devuelve el puerto del servidor
 - ▶ El proceso *rpcbind* ejecuta en el puerto 111

El proceso *rpcbind*



```
rpcinfo -p guernika.lab.inf.uc3m.es
```

```
programa vers proto  puerto
100000    2  tcp    111    portmapper
100000    2  udp    111    portmapper
...
100024    1  udp    32772  status
100024    1  tcp    59338  status
   99     1  udp    46936
   99     1  tcp    40427
```

Biblioteca de funciones de RPC

- **rpc.h** es una biblioteca de funciones para desarrollar **aplicaciones distribuidas** que usan RPC:

```
#include <rpc/rpc.h>
```

- **Servicios de RPC** para construir aplicaciones
 - En el **cliente**
 - ▶ Crear un manejador de cliente
 - ▶ Destruir un manejador de cliente
 - En el **servidor**

Servicios de RPC

- Crear un **manejador** para el cliente

```
CLIENT *
```

```
clnt_create (const char *host, const u_long prognum,  
             const u_long versnum, const char *nettype)
```

Argumentos:

- ▶ **host** nombre del host remoto donde se localiza el programa remoto
- ▶ **prognum** Número de programa del programa remoto
- ▶ **versnum** Número de versión del programa remoto
- ▶ **nettype** Protocolo de transporte:
NETPATH, VISIBLE, CIRCUIT_V, DATAGRAM_V, CIRCUIT_N,
DATAGRAM_N, TCP, UDP

Servicios de RPC

- Destruir el **manejador** del cliente

```
void clnt_destroy (CLIENT *clnt)
```

Argumentos:

- ▶ **clnt** Manejador de RPC del cliente

Servicios de RPC

- Indicar el **error** en un fallo de RPC:

```
void clnt_perror (CLIENT *clnt, char *s)  
void clnt_pcreateerror (CLIENT *clnt, char *s)
```

Argumentos:

- ▶ **clnt** Manejador de RPC del cliente
- ▶ **S** Mensaje de error

Ejemplo: crear/destruir un manejador

```
#include <stdio.h>
#include <rpc/rpc.h>
#define RMTPROGNUM (u_long)0x3fffffffL /* Define remote program number and version */
#define RMTPROGVER (u_long)0x1
main()
{
    CLIENT *client; /* client handle */

    /* Crear el manejador del cliente */
    client = clnt_create("guernika.lab.inf.uc3m.es", RMTPROGNUM, RMTPROGVER, "TCP");
    if (client == NULL){
        clnt_pcreateerror(client, "Could not create client\n");
        exit(1);
    }
    // Invocar procedimiento remoto
    /* Destruir el manejador del cliente */
    clnt_destroy(client);
    exit(0);
}
```

Nombres de procedimiento en el cliente (múltiples argumentos)

- Prototipo de un procedimiento remoto en el cliente:

```
bool_t procedimiento_v (tipo_arg1 arg1,  
                        tipo_arg2 arg2,  
                        ...  
                        tipo_argn argn,  
                        CLIENT *clnt);
```

Argumentos de entrada y salida

donde:

- ▶ procedimiento_v Nombre del procedimiento a invocar
- ▶ arg1,arg2,...,argn Argumentos del procedimiento
- ▶ clnt Manejador de un cliente de RPC

NOTA: v se sustituye por el número de versión que se invoca

Nombres de procedimientos en el servidor (múltiples argumentos)

- Prototipo del procedimiento remoto a implementar en el servidor:

```
bool_t    procedimiento_v_svc (tipo_arg1 arg1,  
                               tipo_arg2 arg2,  
                               ...  
                               tipo_argn argn,  
                               struct svc_req *rqstp)
```

Argumentos de entrada y salida

donde:

- ▶ procedimiento_v_svc Nombre del procedimiento a implementar
- ▶ arg1,arg2,...,argn Argumentos del procedimiento
- ▶ rqstp Estructura que contiene información de la petición

NOTA: v se sustituye por el número de versión que se implementa

Compilador de interfaces (rpcgen)

- **rpcgen** es el compilador de interfaces que genera código **C** para:
 - ❑ **Stub del cliente**
 - ❑ **Stub del servidor** y procedimiento principal del servidor
 - ❑ Procedimientos para el empaquetado y desempaquetado (filtros XDR)
 - ❑ Fichero de cabecera (.h) con los **tipos y declaración de prototipos de procedimientos**

Sintaxis de rpcgen

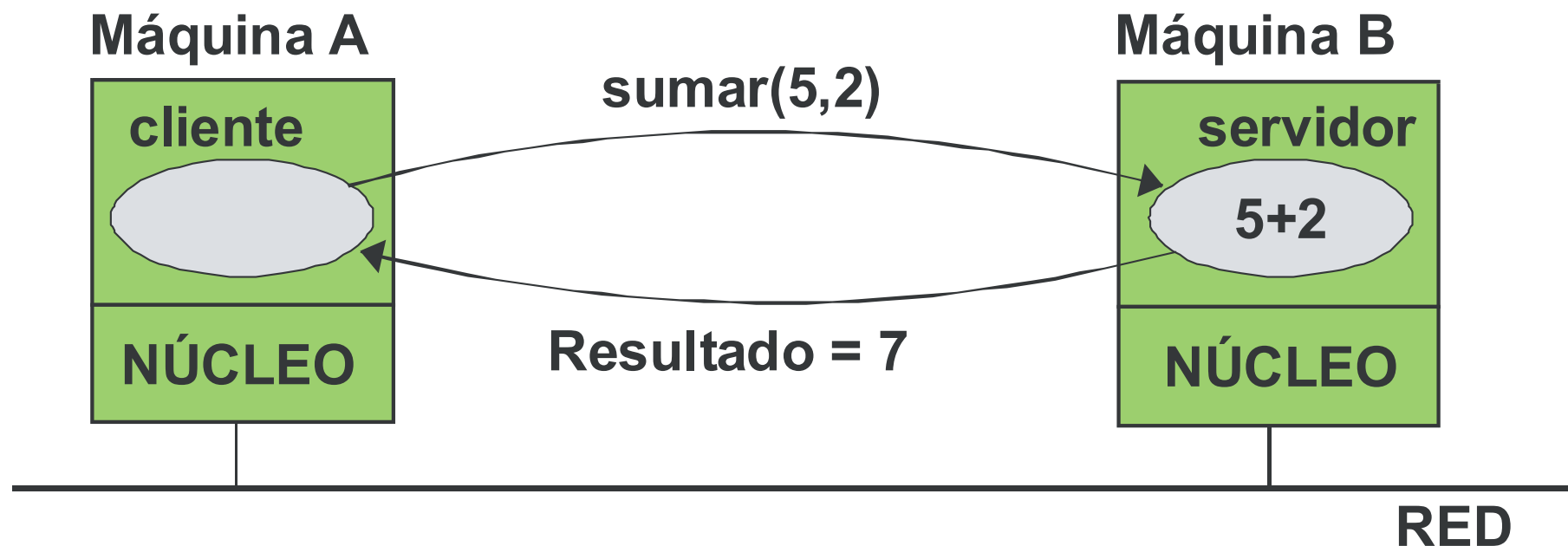
- Compilar usando **rpcgen**

```
rpcgen infile
```

```
rpcgen [-abkCLNTM][-Dname[=value]] [-i size] [-I [-K seconds]] [-Y path] infile  
rpcgen [-c | -h | -l | -m | -t | -Sc | -Ss | -Sm] [-o outfile] [infile]  
rpcgen [-s nettype]* [-o outfile] [infile]  
rpcgen [-n netid]* [-o outfile] [infile]
```

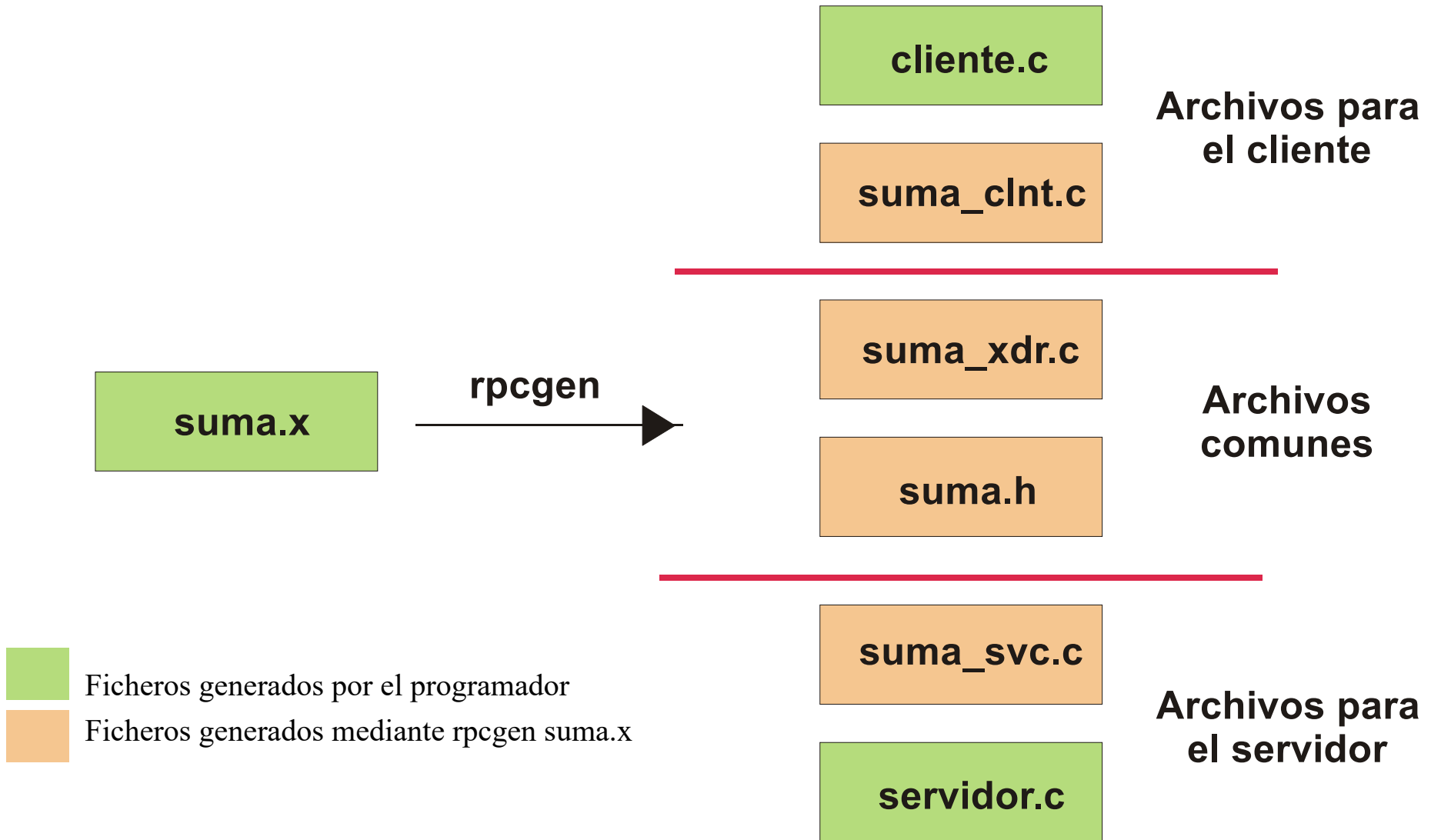
- ▶ **infile** fichero en lenguaje de definición de interfaz de RPC (XDR en ONC-RPC)
- ▶ Algunas opciones:
 - ▶ **-N** Permite a los procedimientos tener múltiples argumentos
 - ▶ **-a** Genera todos los ficheros incluyendo código de ejemplo para cliente y servidor y Makefile para compilación
 - ▶ **-M** Genera stubs multi-thread para paso de argumentos

Ejemplo: aplicación con RPC



@Fuente: Jesús Carretero, Félix García, Pedro de Miguel y Fernando Pérez. Mc Graw Hill

Esquema de la aplicación



Ejemplo: suma.x

suma.x

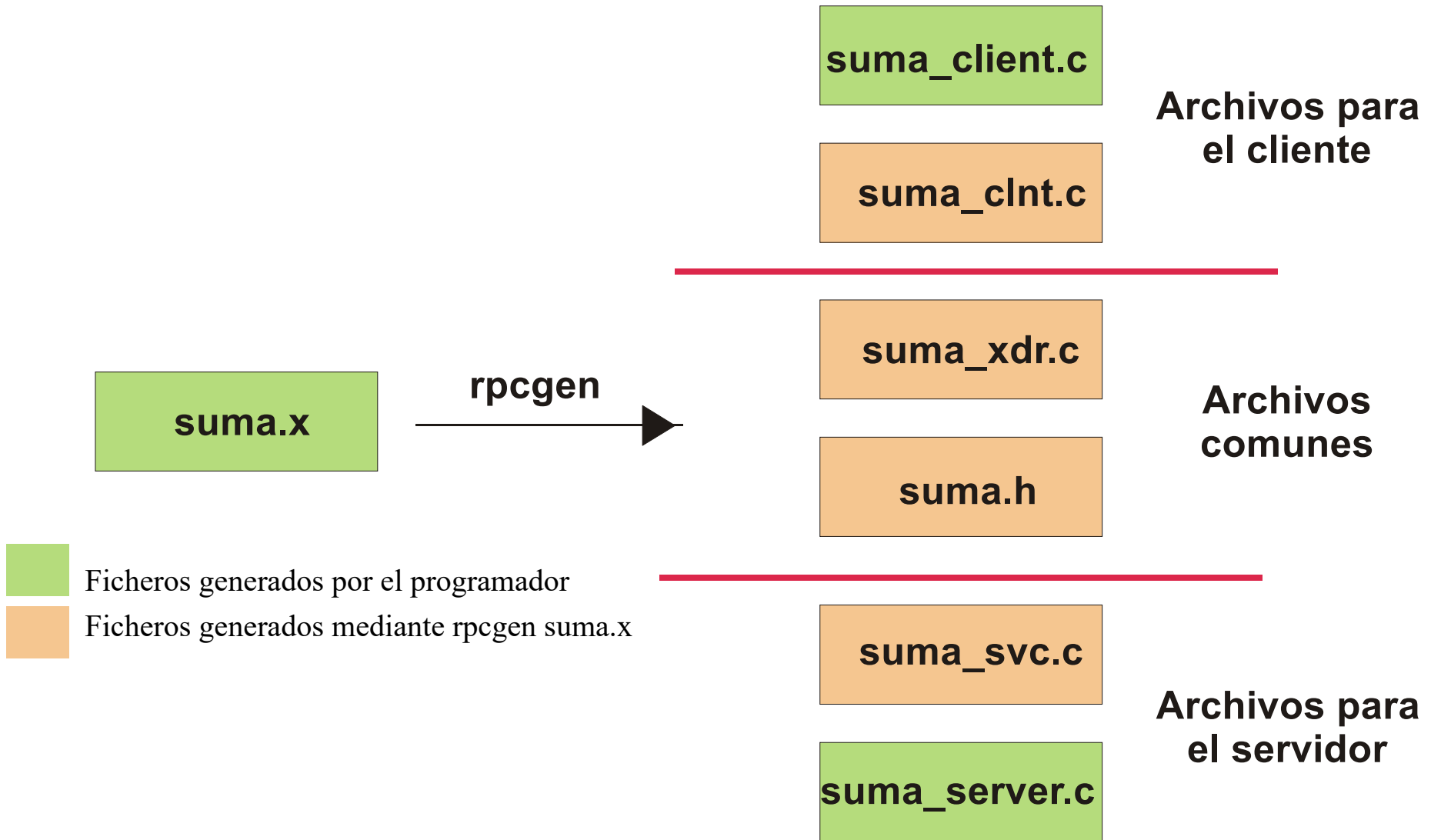
```
program SUMAR {  
  version SUMAVER {  
    int SUMA(int a, int b) = 1;  
    int RESTA(int a, int b) = 2;  
  } = 1;  
} = 99;
```

A desarrollar por el
programador

Compilación

- **rpcgen -a -N -M suma.x**
- Opciones:
 - ❑ -a: genera todos los ficheros incluyendo ejemplos y `Makefile_suma`
 - ▶ Se compila: `make -f Makefile_suma`
 - ❑ -N: permite varios argumentos en cada llamada (sino, hay que empaquetar los argumentos en un único de tipo `struct`)
 - ❑ -M: genera código *multithread* (código que puede ser utilizado en aplicaciones con varios *threads*)

Esquema de la aplicación



Ejemplo: suma.h

```
#ifndef _SUMA_H_RPCGEN
#define _SUMA_H_RPCGEN

#define SUMAR 99
#define SUMAVER 1

struct suma_1_argument {
    int a;
    int b;
};
typedef struct suma_1_argument suma_1_argument;

struct resta_1_argument {
    int a;
    int b;
};
typedef struct resta_1_argument resta_1_argument;
```

No hace falta tocar

Ejemplo: suma.h (2)

No hace falta tocar

```
#define suma 1
extern enum clnt_stat suma_1(int , int , int *, CLIENT *);
extern bool_t suma_1_svc(int , int , int *, struct svc_req *);

#define resta 2
extern enum clnt_stat resta_1(int , int , int *, CLIENT *);
extern bool_t resta_1_svc(int , int , int *, struct svc_req *);

extern int sumar_1_freeresult (SVCXPRT *, xdrproc_t, caddr_t);...

#endif /* !_SUMA_H_RPCGEN */
```

Ejemplo: suma_server.c

A desarrollar por el
programador

Suma_server.c

```
#include "suma.h"
bool_t suma_1_svc(int a, int b, int *result, struct svc_req *rqstp){
    bool_t retval;
    /* insert server code here */
    *result = a + b;
    retval = TRUE;
    return retval;
}
bool_t resta_1_svc(int a, int b, int *result, struct svc_req *rqstp){
    bool_t retval;

    /* insert server code here */
    *result = a - b;
    retval = TRUE;

    return retval;
}
```

Implementación de las funciones

Ejemplo: suma_client.c

A desarrollar por el
programador

suma_client.c

```
#include "suma.h"

main( int argc, char* argv[] )
{
    CLIENT *clnt;
    enum clnt_stat retval;
    int res;
    char *host;

    if(argc < 2) {
        printf("usage: %s server_host\n", argv[0]);
        exit(1);
    }
    host = argv[1];
```


Ejemplo: suma_cliente.c (II)

A desarrollar por el programador

suma_cliente.c

```
/* Paso 1: localizar al servidor */
clnt = clnt_create(host, SUMAR, SUMAVER, "tcp");
if (clnt == NULL) {
    clnt_pcreateerror(host);
    exit(1);
}

/* Paso 2: Invocar el procedimiento remoto */
retval = suma_1(8, 3, &res, clnt);
if (retval != RPC_SUCCESS) {
    clnt_perror(clnt, "call failed:");
}
printf("La suma es %d\n", res);

/* Destruir el manejador */
clnt_destroy( clnt );
}
```

Binding:

Se contacta con el rpcbind de *host*
Se indica el host:Prog:versión:protocolo
El rpcbin dindica la localización (puerto)

Resultado en res

Argumentos de entrada (8, 3)

suma_xdr.c

```
#include "suma.h"
```

```
bool_t
```

```
xdr_suma_1_argument (XDR *xdrs,  
                    suma_1_argument *objp)
```

```
{
```

```
    if (!xdr_int (xdrs, &objp->a))  
        return FALSE;
```

```
    if (!xdr_int (xdrs, &objp->b))  
        return FALSE;
```

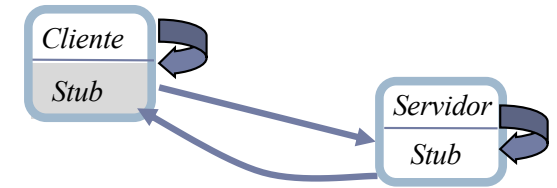
```
    return TRUE;
```

```
}
```

```
.....
```

No hace falta tocar

suma_clnt.c (stub del cliente)



No hace falta tocar

```
#include <memory.h> /* for memset */
#include "suma.h"
```

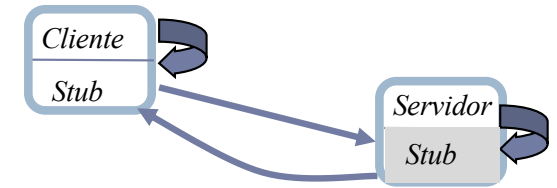
```
/* Default timeout can be changed using clnt_control() */
static struct timeval TIMEOUT = { 25, 0 };
```

```
enum clnt_stat suma_1(int a, int b, int *clnt_res, CLIENT *clnt) {
    suma_1_argument arg;
    arg.a = a;
    arg.b = b;

    return (clnt_call (clnt, suma, (xdrproc_t) xdr_suma_1_argument,
                      (caddr_t) &arg, (xdrproc_t) xdr_int, (caddr_t) clnt_res,
                      TIMEOUT));
}

enum clnt_stat resta_1(int a, int b, int *clnt_res, CLIENT *clnt){
    . . . .
```

suma_svc.c (stub del servidor)

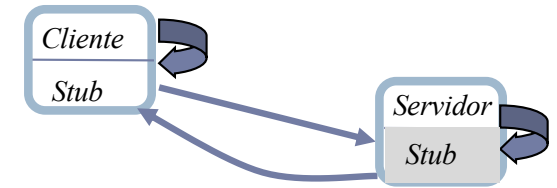


No hace falta tocar

```
int main (int argc, char **argv)
{
    register SVCXPRT *transp;
    pmap_unset (SUMAR, SUMAVER);

    transp = svcudp_create (RPC_ANYSOCK);
    if (transp == NULL) {
        fprintf (stderr, "%s", "cannot create udp service.");
        exit(1);
    }
    if (!svc_register(transp, SUMAR, SUMAVER, sumar_1, IPPROTO_UDP)) {
        fprintf (stderr, "%s", "unable to register (SUMAR, SUMAVER, udp).");
        exit(1);
    }
}
```

suma_svc.c (stub del servidor)

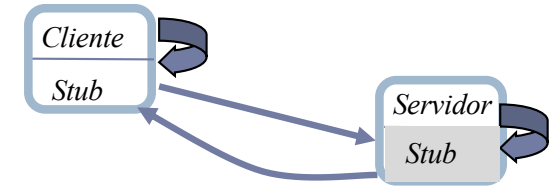


No hace falta tocar

```
transp = svctcp_create(RPC_ANYSOCK, 0, 0);
if (transp == NULL) {
    fprintf (stderr, "%s", "cannot create tcp service.");
    exit(1);
}
if (!svc_register(transp, SUMAR, SUMAVER, sumar_1, IPPROTO_TCP)) {
    fprintf (stderr, "%s", "unable to register (SUMAR, SUMAVER, tcp).");
    exit(1);
}

svc_run ();
fprintf (stderr, "%s", "svc_run returned");
exit (1);
```

suma_svc.c (stub del servidor)

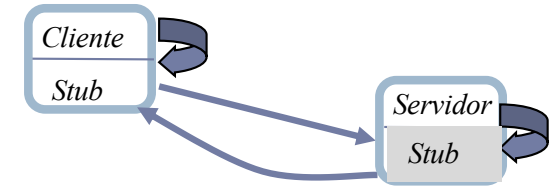


No hace falta tocar

```
int
_suma_1 (suma_1_argument *argp, void *result, struct svc_req
*rqstp)
{
    return (suma_1_svc(argp->a, argp->b, result, rqstp));
}
```

```
int
_resta_1 (resta_1_argument *argp, void *result, struct svc_req
*rqstp)
{
    return (resta_1_svc(argp->a, argp->b, result, rqstp));
}
```

suma_svc.c (stub del servidor)



```
static void sumar_1(struct svc_req *rqstp, register SVCXPRT *transp)
```

```
    union {
```

```
        suma_1_argument suma_1_arg;
```

```
        resta_1_argument resta_1_arg;
```

```
    } argument;
```

```
    union {
```

```
        int suma_1_res;
```

```
        int resta_1_res;
```

```
    } result;
```

```
    bool_t retval;
```

```
    xdrproc_t _xdr_argument, _xdr_result;
```

```
    bool_t (*local)(char *, void *, struct svc_req *);
```

```
    switch (rqstp->rq_proc) {
```

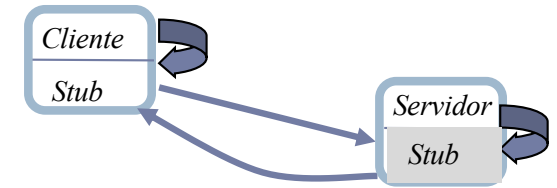
```
    case NULLPROC:
```

```
        (void) svc_sendreply (transp, (xdrproc_t) xdr_void, (char *)NULL);
```

```
        return;
```

No hace falta tocar

suma_svc.c (stub del servidor)



No hace falta tocar

```
case suma:
```

```
    _xdr_argument = (xdrproc_t) xdr_suma_1_argument;  
    _xdr_result = (xdrproc_t) xdr_int;  
    local = (bool_t (*) (char *, void *, struct svc_req *))_suma_1;  
    break;
```

```
case resta:
```

```
    _xdr_argument = (xdrproc_t) xdr_resta_1_argument;  
    _xdr_result = (xdrproc_t) xdr_int;  
    local = (bool_t (*) (char *, void *, struct svc_req *))_resta_1;  
    break;
```

```
default:
```

```
    svcerr_noproc (transp);  
    return;
```

```
}
```

....

Compilación

- Make `-f Makefile_suma`:
 - `gcc -c suma_xdr.c`
 - `gcc -c suma_svc.c`
 - `gcc -c suma_clnt.c`
 - `gcc -c suma_client.c`
 - `gcc -c suma_server.c`
- `gcc suma_xdr.o suma_clnt.o suma_client.o -o cliente`
- `gcc suma_xdr.o suma_svc.o suma_server.c -o servidor`

Estándar XDR

- Utiliza representación *big-endian*
 - No utiliza protocolo de negociación
- Todos los elementos en XDR son múltiplos de 4 bytes
- La transmisión de mensajes utiliza tipado **implícito**. El tipo de datos no viaja con el valor
- Utiliza conversión de datos simétrica
- Los datos se codifican en un flujo de bytes

Definición de constantes simbólicas

- **En XDR**

```
const MAX_SIZE = 8192;
```

- **Traducción a C:**

```
#define MAX_SIZE 8192
```

Tipos de datos en XDR

- Tipos de datos básicos:

- Enteros con signo (4 bytes):**

- Declaración: `int a;`

- Equivalente en C: `int a;`

- Enteros sin signo (4 bytes):**

- Declaración: `unsigned a;`

- Equivalente en C: `unsigned int a;`

- Números en coma flotante:**

- Declaración: `float a; double c;`

- Equivalente en C: `float c; double d;`

Tipos de datos en XDR

Cadenas de caracteres de longitud fija:

Declaración: `string a<37>;`

Equivalente en C: `char *a;`

Cadenas de caracteres de longitud variable:

Declaración: `string b<>;`

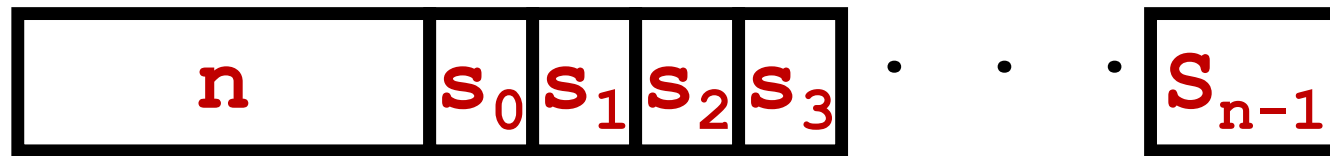
Equivalente en C:

```
struct {  
    u_int b_len;  
    srtring *b_val;  
} b;
```

Transmisión por la red

```
string s<100>
```

- Se envía: longitud seguido por una secuencia de caracteres ASCII:



n longitud de la cadena (int)

Tipos de datos en XDR

Vectores de tamaño fijo:

Declaración: `int a[12];`

Equivalente en C: `int a[12];`

Vectores de tamaño variable:

Declaración: `int d<>; int d<MAX>`

Equivalente en C:

```
struct {  
    u_int d_len;  
    int *d_val;  
} d;
```

Transmisión por la red

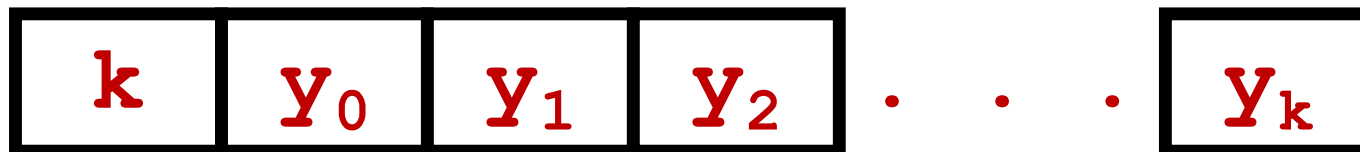
```
int x[n]
```



```
int y<m>
```

k es el tamaño real

k \leq **m**



Tipos de datos en XDR

Cadenas de bytes de longitud fija (secuencias de bytes):

Declaración: `opaque a[20];`

Equivalente en C: `char a[20];`

Cadenas de bytes de longitud variable (secuencias de bytes):

Declaración: `opaque b<>;`

Equivalente en C: `struct {
 int a_len;
 char *a_val;
} a;`

Tipos enumerados

- **En XDR:**

```
enum color{
    ROJO = 0,
    VERDE = 1,
    AZUL = 2
};
```

- **Traducción a C:**

```
enum color{
    ROJO = 0,
    VERDE = 1,
    AZUL = 2
};

typedef enum color color;
bool_t xdr_color (XDR *, colortype*);
```

Estructuras

- **En XDR:**

```
struct punto{  
    int x;  
    int y;  
};
```

- **Traducción a C:**

```
struct punto{  
    int x;  
    int y;  
};  
  
typedef struct punto punto;  
bool_t xdr_punto (XDR *, punto*);
```

Uniones

- **En XDR:**

```
union resultado switch (int error){
    case 0:
        int n;
    default:
        void;
};
```

- **Traducción a C:**

```
struct resultado {
    int error;
    union {
        int n;
    } resultado_u;
};

typedef struct resultado resultado;
bool_t xdr_resultado(XDR *, resultado*);
```

Definición de tipos

- **En XDR:**

```
typedef punto puntos[2];
```

- **Traducción a C:**

```
typedef punto puntos[2];
```

Listas enlazadas

```
struct lista{  
    int x;  
    lista *next;  
}
```

rpcgen lo reconoce
como una lista enlazada

Ejemplo: string.x

string.x

```
program STRING {  
    version STRINGVER {  
        int vocales(string) = 1;  
        char first(string) = 2;  
        string convertir(int n) = 3;  
    } = 1;  
} = 99;  
~
```

string_server.c

string_server.c

```
bool_t
vocales_1_svc(char *arg1, int *result, struct svc_req *rqstp)
{
    bool_t retval;
    int n = 0;
    /* insert server code here */
    int n = 0;
    while (*arg1 != '\0'){
        if (*arg1 == 'a' || *arg1 == 'e' ||
            *arg1 == 'i' || *arg1 == 'o' || *arg1 == 'u'
        )
            n++;
        arg1++;
    }
    *result = n;
    return retval;
}
```

}

string_server.c

string_server.c

```
bool_t
first_1_svc(char *arg1, char *result, struct svc_req *rqstp)
{
    bool_t retval;

    /*
     * insert server code here
     */

    *result = arg1[0];

    return retval;
}
```

string_server.c

string_server.c

```
bool_t
convertir_1_svc(int n, char **result, struct svc_req *rqstp)
{
    bool_t retval;
    /*
     * insert server code here
     */

    *result = (char *) malloc(256);

    sprintf(*result, "En texto= %d", n);

    return retval;
}
```

string_server.c

string_server.c

```
int
string_1_freeresult (SVCXPRT *transp, xdrproc_t xdr_result,
caddr_t result)
{

    xdr_free (xdr_result, result);

    /*
     * Insert additional freeing code here, if needed
     */

    return 1;
}
```

string_client.c

string_client.c

```
int
main (int argc, char *argv[])
{
    char *host;

    if (argc < 2) {
        printf ("usage: %s server_host\n", argv[0]);
        exit (1);
    }
    host = argv[1];
    string_1 (host);
    exit (0);
}
```

string_client.c

```
void
string_1(char *host)
{
    CLIENT *clnt;

    enum clnt_stat retval_1;
    int result_1;
    char vocales_1_arg1[256];

    enum clnt_stat retval_2;
    char result_2;
    char first_1_arg1[256];

    enum clnt_stat retval_3;
    char *result_3;
    int convertir_1_n;
```

```
program STRING {
    version STRINGVER {
        int vocales(string) = 1;
        char first(string) = 2;
        string convertir(int n) = 3;
    } = 1;
} = 99;
```

```
enum clnt_stat vocales_1(char *, int *, CLIENT *);
enum clnt_stat first_1(char *, char *, CLIENT *);
enum clnt_stat convertir_1(int , char **, CLIENT *);
```

string_client.c

string_client.c

```
clnt = clnt_create (host, STRING, STRINGVER, "tcp");
if (clnt == NULL) {
    clnt_pcreateerror (host);
    exit (1);
}

strcpy(vocales_1_arg1, "Prueba");
retval_1 = vocales_1(vocales_1_arg1, &result_1, clnt);
if (retval_1 != RPC_SUCCESS) {
    clnt_perror (clnt, "call failed");
}
else
    printf("%s  tiene %d vocales \n", vocales_1_arg1,
        result_1);
```

string_client.c

string_client.c

```
strcpy(first_1_arg1, "Prueba");
retval_2 = first_1(first_1_arg1, &result_2, clnt);
if (retval_2 != RPC_SUCCESS) {
    clnt_perror (clnt, "call failed");
}
else
    printf("La inicial es %c \n", result_2);
```

string_client.c

string_client.c

```
    convertir_1_n = 124;
    result_3 = (char *) malloc(256);
    retval_3 = convertir_1(convertir_1_n, &result_3, clnt);
    if (retval_3 != RPC_SUCCESS) {
        clnt_perror (clnt, "call failed");
    }
    else
        printf("%d es %s\n",convertir_1_n, result_3);

    free(result_3);

    clnt_destroy (clnt);
}
```


Arrays de longitud variable (vector.x)

C

vector.x

```
typedef struct {  
    u_int t_vector_len;  
    int *t_vector_val;  
} t_vector;
```

```
typedef int t_vector<>;  
  
program VECTOR {  
    version VECTORVER {  
        int sumar(t_vector v) = 1;  
    } = 1;  
} = 99;
```

vector_server.c

vector_server.c

```
bool_t
sumar_1_svc(t_vector v, int *result, struct svc_req *rqstp)
{
    bool_t retval;
    /*
     * insert server code here
     */
    int i;

    *result=0;
    for (i=0; i<v.t_vector_len; i++)
        *result = *result + v.t_vector_val[i];

    return retval;
}
```

vector_client.c

vector_client.c

```
void
vector_1(char *host)
{
    CLIENT *clnt;
    enum clnt_stat retval_1;
    int result_1;
    t_vector sumar_1_v;
    int i;

    clnt = clnt_create (host, VECTOR, VECTORVER, "udp");
    if (clnt == NULL) {
        clnt_pcreateerror (host);
        exit (1);
    }
}
```

vector_client.c

vector_client.c

```
    sumar_1_v.t_vector_len= 5;
    sumar_1_v.t_vector_val= (int *) malloc(5 * sizeof(int));
    for (i =0; i < 5; i ++){
        sumar_1_v.t_vector_val[i] = i;
    }

    retval_1 = sumar_1(sumar_1_v, &result_1, clnt);
    if (retval_1 != RPC_SUCCESS) {
        clnt_perror (clnt, "call failed");
    }
    printf("La suma es %d\n", result_1);

    free (sumar_1_v.t_vector_val);
    clnt_destroy (clnt);
}
```

Lista enlazada (lista.x)

lista.x

```
struct lista {  
    int x;  
    lista *next;  
};
```

```
typedef lista *t_lista;
```

```
program LISTA {  
    version LISTAVER {  
        int sumar(t_lista l) = 1;  
    } = 1;  
} = 99;
```

```
struct lista {  
    int x;  
    struct lista *next;  
};  
typedef struct lista lista;  
typedef lista *t_lista;
```

C

lista_server.c

lista_server.c

```
bool_t
sumar_l_svc(t_lista l, int *result, struct svc_req *rqstp)
{
    bool_t retval;
    /*
     * insert server code here
     */

    *result = 0;
    while (l != NULL) {
        *result = *result + l->x;
        l = l->next;
    }
    return retval;
}
```

lista_client.c

lista_client.c

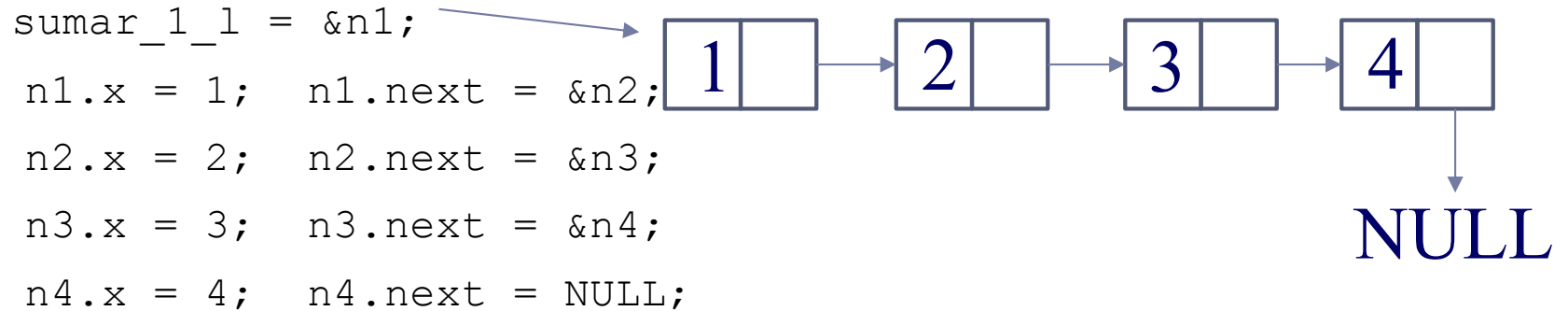
```
void
lista_1(char *host)
{
    CLIENT *clnt;
    enum clnt_stat retval_1;
    int result_1;
    t_lista sumar_1_1;

    struct lista n1, n2, n3, n4;

    clnt = clnt_create (host, LISTA, LISTAVER, "udp");
    if (clnt == NULL) {
        clnt_pcreateerror (host);
        exit (1);
    }
}
```

lista_client.c

lista_client.c



```
retval_1 = sumar_1(sumar_1_1, &result_1, clnt);
if (retval_1 != RPC_SUCCESS) {
    clnt_perror (clnt, "call failed");
}

printf("La suma es %d\n", result_1);
clnt_destroy (clnt);
}
```


Gestión de memoria

- Las RPC no reservan memoria dinámica. Se tiene que reservar memoria:
 - El servidor tiene que reservar memoria
 - El cliente tiene que reservar memoria antes de invocar a la RPC

Gestión de memoria

- En general, para cada función RPC descrita en el fichero .x, el stub del servidor generado por rpcgen ya cuenta con una función ``xxx_freeresult()``, cuya implementación predeterminada hace lo necesario para liberar la memoria asignada para el valor de retorno, típicamente una llamada a `xdr_free()`.
- La implementación de Sun-RPC se encarga de invocar a ``xxx_freeresult()`` tras dar servicio a la llamada.
- Esto significa que no es necesario liberar memoria en el lado del servidor. Sin embargo, en el cliente, la responsabilidad de liberar la memoria asignada es del usuario a través de una llamada a `xdr_free()`

Autenticación

- Los mensajes de petición y respuesta disponen de campos para pasar información de autenticación
- El servidor es el encargado de controlar el acceso
- Hay distintos tipos de protocolos de autenticación:
 - Ninguno
 - Al estilo UNIX, basado en *uid* y *gid*
 - Autenticación Kerberos
 - Mediante una clave compartida que se utiliza para firmar los mensajes RPC

Autenticación UNIX

```
CLIENT *cl;  
cl = client_create("host", SOMEPROG, SOMEVERS, "udp");  
  
if (cl != NULL) { /* To set UNIX style authentication */  
    cl->cl_auth = authunix_create_default(); }  
}
```

Mensajes de petición-respuesta

- Mensaje petición-respuesta

```
struct rpc_msg {  
    unsigned int xid;  
    union switch (msg_type mtype) {  
        case CALL:  
            call_body cbody;  
        case REPLY:  
            reply_body rbody;  
    } body;  
};
```

Id. de transacción

```
enum msg_type {  
    CALL = 0,  
    REPLY = 1  
};
```