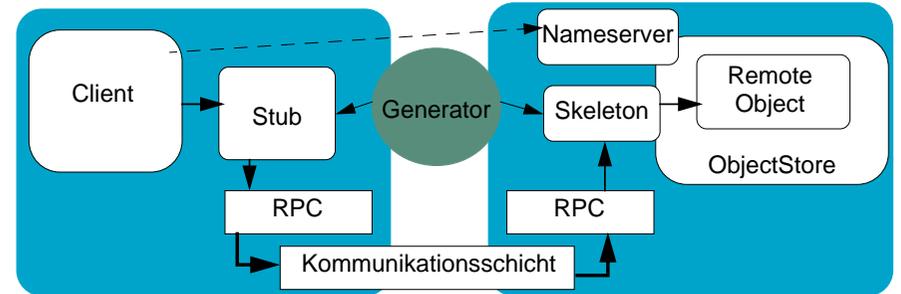


## E.1 Überblick

- Aufgabe 3
- RPC-System im Überblick
- Marshalling primitiver Datentypen
  - ◆ Byteorder
  - ◆ Fließkommawerte
- Stubs und Skeletons

# E.3 RPC-System im Überblick

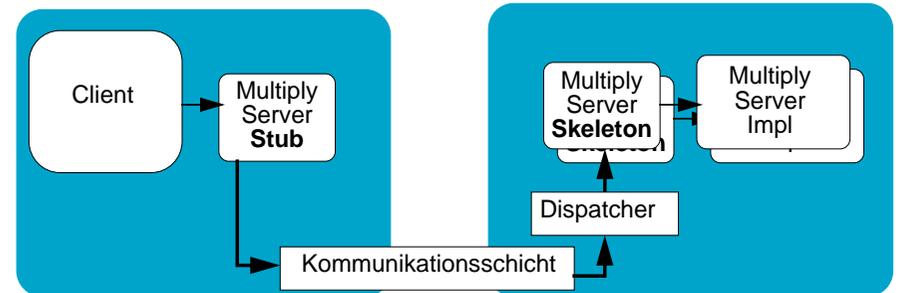
- *Kommunikationsschicht*: tauscht Daten zwischen zwei Rechnern aus
- *RPC Schicht*: definiert die Aufrufsemantik und das Marshalling
- *Object Store*: verwaltet den Lebenszyklus der Objekte
- *Stub / Skeleton Generator*: erzeugt Code für die Stubs und die Skeletons
- *Nameserver*: findet Objekte anhand deren Namen



## E.2 Aufgabe 3

- Pufferklasse
  - ◆ mit Marshalling-Funktionen
  - ◆ ohne Puffer-Management
  - ◆ "stromorientiert"
- Stub und Skeleton
  - ◆ für einen Objekttyp
  - ◆ incl. Dispatcher zur Verwaltung von mehreren Objekten (dieses Typs)

## 1 RPC-System in Aufgabe 3



- Stub und Skeleton für einen Objekttyp (**MultiplyServer**)
- Server soll mehrere Objekte dieses Typs unterstützen (Dispatcher)
- Anfragen können (nacheinander) von verschiedenen Clients kommen
- kein Namensdienst

## E.4 Marshalling

- Aufgabe: Verpacken und Entpacken von Daten zur Übertragung zwischen Rechnern
- Die wesentlichen Problemstellungen
  - ◆ Heterogenität der lokalen Repräsentation von Datentypen
    - Konvertierung in ein einheitliches Netzwerkformat notwendig
  - ◆ Unterschiedliche Arten von Datentypen und Datenübergabe
    - Primitive Datentypen
    - Benutzerdefinierte Datentypen
    - Objekte, Referenzen; "Call by value"?
- In dieser Übung zunächst nur: Marshalling von primitiven Datentypen

VS - Übung

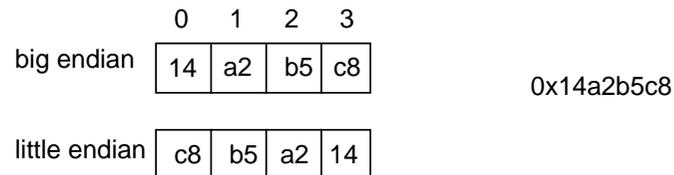
## 1 Heterogenität bei primitiven Datentypen

- Der komplexere Fall: Fließkommazahlen
- Eine Fließkommazahl besteht aus drei Bestandteilen
  - Vorzeichen (s)
  - Mantisse (m)
  - Exponent (e)
- ◆ Wert der Zahl:  $(-1)^s * m * 2^e$
- Große Variationsmöglichkeiten:
  - Wieviel bit für m? wieviel für e? (s ist immer ein bit...)
  - In welcher Reihenfolge werden m, e und s gespeichert
  - Wie wird e gespeichert (als unsigned mit offset; signed)
  - In welcher Byte-Ordnung?

VS - Übung

## 1 Heterogenität bei primitiven Datentypen

- "Byte Sex" (Big Endian vs. Little Endian)



- Kommunikation zwischen Rechnern verschiedener Architekturen (z.B. Intel Pentium (little endian) und Sun Sparc (big endian))
- Umwandlung:
  - ◆ von Host-spezifischer Ordnung in Netzwerk-Byteordnung (big endian): `htons`, `htonl` (für short bzw. long Werte)
  - ◆ Umgekehrt (Netzwerk-Byteordnung nach Host-spezifische Ordnung) `ntohs`, `ntohl`

VS - Übung

## 1 Heterogenität bei primitiven Datentypen

- "Früher" machte hier jeder, was er will
- Seit einiger Zeit existiert IEEE-Standard (IEEE 754). Bei x86, PPC und Sparc wird dieser als lokale Repräsentation verwendet.
- IEEE single float: 32 bit
  - 1 bit Vorzeichen, 8 bit Exponent, 23 bit Mantisse.
  - Exponent mit Offset 127 ( $e==127$  entspricht dem Wert 0)
  - Mantisse als Nachkommastellen einer impliziten "1"; außer bei Exponent -127 ( $e==0$ )
  - Spezielle Werte für 0, +/- unendlich, NaN
- IEEE double float: 64 bit
  - 1 bit Vorzeichen, 11 bit Exponent, 52 bit Mantisse
  - Exponent mit Offset 1023
  - ansonsten identisch

VS - Übung

## 1 Heterogenität bei primitiven Datentypen

### ■ einige einfache Beispiele (auf Sparc-Architektur)

- ◆ 1: s=0, m=1, e=0  
s=0 mant=0 exp=127 3f 80 00 00
- ◆ 258: s=0, m=1, e=8  
s=0 mant=0 exp=135 (127+8) 43 80 00 00
- ◆ 0,125: s=0, m=1, e=-3  
s=0 mant=0 exp=124 (127-3) 3e 00 00 00
- ◆ -1: s=1, m=1, e=0  
s=1 mant=0 exp=127 bf 80 00 00
- ◆ 0: s=0, m=0, e=0  
s=0 mant=0 exp=0 (127-127) 00 00 00 00

### ◆ weitere Beispiele:

```
0.1: s=0 mant=4ccccd exp=123 3d cc cc cd
9.94922e-44: s=0 mant=47 exp=0 00 00 00 47
```

### ◆ Auf IA32-Architektur: Umgekehrte Byte-Order, ansonsten identisch

## 2 Pufferklasse

### ■ Schnittstellen-Beispiel

```
class Message {
public:
    Message(Buffer *b);
    Message(MsgType t, Buffer *b);

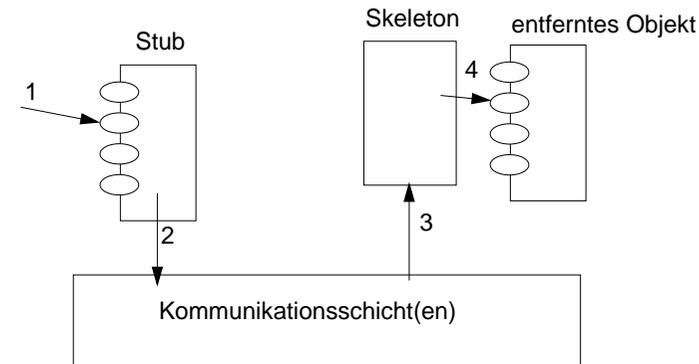
    MsgType getType() const;
    Buffer *getBuffer() const;
    void reset();
    void register_resize_handler(ResizeHandler *hdl);

    // marshalling primitiver Typen
    bool write(int16_t s);
    bool write(int32_t d);
    ...
    bool read(int16_t &s);
    bool read(int32_t &d);
    ...
    // alternatives Interface
    Message &operator<< (const int16_t value);
    Message &operator<< (const int32_t value);
    ...
    Message &operator>> (int16_t &value);
    Message &operator>> (int32_t &value);
    ...
};
```

```
class ResizeHandler{
public:
    virtual Buffer *resize
        (Buffer *old_buffer) = 0;
};
```

## E.5 Stubs und Skeleton

- Stub: Stellvertreter (Proxy) des entfernten Objekts.
- Skeleton: Ruft die Methoden am entfernten Objekt auf



## 1 Stub: Aufgaben, Funktion

- implementiert den gleichen Typen wie das entfernte Objekt (gleiches Interface)
- Durchführung des Fernaufrufs:
  1. Methodenaufwurf in eine Anfrage verpacken:
    - ◆ Objekt ID, Methoden ID, Parameter, ...
  2. Kommunikationsschicht verwenden um eine Anforderung zu versenden
  3. Warten auf das Ergebnis
  4. Rückgabeobjekt in den entsprechenden Typ transformieren

## 1 Stub Beispiel

- Beispiel: Stub-Methode (ohne Ausnahme- und Fehlerbehandlung)

```
int16_t ExampleStub::testMethod(const int16_t value){
    // Anfrage erstellen
    Buffer buf(Request::HDR_SZ + sizeof(value));
    Request req(oid, testMethod_MID, &buf);
    req << value;

    // los geht's
    c->send(req.getBuffer());

    // warten auf Antwort
    c->receive(buf);

    // Antwort auspacken
    Message m(&buf);
    Result res(m);
    int16_t result;
    res >> result;

    //fertig
    return result;
}
```

## 2 Skeleton Beispiel

- Beispiel: Skeleton

```
Result ExampleSkel::invoke(Request &m) const{
    switch (m.getMID()){
        ...
        case testMethod_MID:{

            // Parameter auspacken
            int16_t param1;
            m >> param1;

            // Methode aufrufen
            int16_t result = obj->testMethod(param1);

            // Antwort verpacken
            Result r(new Buffer());
            r << result;;
            return r;

        } ...
        default:
            cerr << "unknown mid" << endl;
            ...
    }
}
```

## 2 Skeleton: Aufgaben, Funktion

- ruft Methoden am "echten" Objekt auf
- notwendige Informationen:
  - ◆ Objektreferenz (z.B. aus Konstruktor)
  - ◆ Methoden ID
  - ◆ Parameter
- Vorgehen:
  1. MID aus Anfrage ermitteln (--> entsprechende Methode auswählen)
  2. Parameter aus Anfrage auspacken
  3. Methodenaufruf durchführen
  4. Rückgabeobjekt in Antwort verpacken
- Kommunikation ist in den Broker ausgelagert

## 3 Broker

- empfängt ankommenden Anfragen
- sucht (im ObjectStore) den Skeleton an den die Anfrage gerichtet ist
- aktiviert den Skeleton (mit den Parametern aus der Anfrage)
- sendet das Ergebnis zurück

### 3 Initialisierung Stub und Skeleton in Aufgabe 3

#### ■ Beispiel - Client:

```
MultiplyServerStub stub(oid, comSys);
result = stub.multiply(6, 7);
```

#### ■ Beispiel - Server:

```
MultiplyServerImpl obj;
MultiplyServerSkel skel(&obj);

Broker dispatcher;
int oid = dispatcher.registerSkel(&skel);
cout << "register Skel as OID: " << oid << endl;
dispatcher.run();
cerr << "never reached!" << endl;
```

#### ■ Beispiel Dispatcher

- ◆ empfangen Paket (oid, mid, parameter)
- ◆ suche Skeleton und rufe dort "invoke" mit entsprechenden Parametern auf
- ◆ Skeleton sendet das Ergebnis selbst zurück

## E.6 Zusammenfassung

#### ■ RPC-System

- ◆ Marshalling
  - Byteorder
  - Fließkommawerte durch IEEE-Standard meist unproblematisch
- ◆ Stubs und Skeletons
  - einpacken von Parametern und Rückgabewerten
  - Marshalling
- ◆ Broker / Dispatcher
  - OID -> Skeleton