

## E.1 Überblick

- Fragen zu Aufgabe 2
  - ◆ Thread-Klasse von Teilaufgabe a
  - ◆ Templates für Teilaufgabe b
- Aufgabe 3
  - ◆ Überblick: Architektur eines RPC Systems
  - ◆ Stubs und Skeletons
- Marshalling primitiver Datentypen
  - ◆ Byteorder
  - ◆ Fließkommawerte

## E.2 Fragen zu Aufgabe 2

## 1 Thread Klasse: möglich Lösung

## ■ Schnittstelle

```
// Interface
class Runnable{
public: virtual void run() = 0;
};

class Thread {
private:
    THREAD_DESC t;
    static void *run_fn (void *);
public:
    Thread(Runnable *run);
    void join();
};
```

## 1 Klasse Thread: möglich Lösung

## ■ Implementierung:

```
class Thread {
private:
    THREAD_DESC t;
    static void *run_fn (void *);
public:
    Thread(Runnable *run);
    void join();
};

void* Thread::run_fn(void *run){
    Runnable *r =(Runnable *)run;
    r->run();
    return NULL;
}

Thread::Thread(Runnable *run){
    if (pthread_create(&t, NULL, run_fn, run) != 0){
        perror("Thread::start: pthread_create failed");
        t = 0;
    }
}

void Thread::join(){
    if (pthread_join(t, NULL) != 0)
        perror("thread::join: pthread_join failed");
}
```

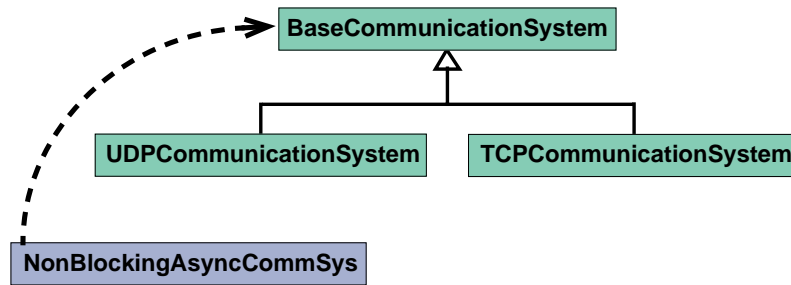
## 2 Templates für Teilaufgabe b

- Aufgabe:
  - ◆ Implementierung verschiedener Kommunikationsvarianten
  - ◆ basierend auf einem Basiskommunikationssystem
  - ◆ welches eine einheitlicher Schnittstelle anbietet
- Die Wahl des Basissystems soll/kann zum Erstellungszeitpunkt getroffen werden.
- Lösungsmöglichkeiten:
  - ◆ durch Ableitungshierarchie des Basissystems
  - ◆ mit Hilfe von Templates

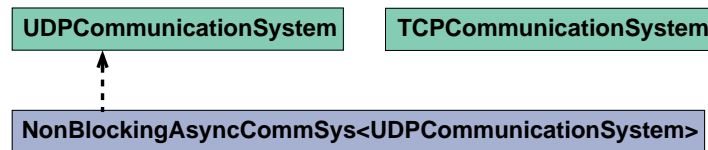
## 2 Lösungsmöglichkeiten für Teilaufgabe b)

E.2 Fragen zu Aufgabe 2

### ■ Lösungsweg 1: Ableitungshierarchie



### ■ Lösungsweg 2: mit Hilfe von Templates



## 2 Ableitungshierarchie

E.2 Fragen zu Aufgabe 2

### ■ UDPCommunicationSystem von BaseCommunicationSystem abgeleitet

```
class UDPCommunicationSystem
    : public BaseCommunicationSystem {
public:
    void send(Address dest, Buffer *message);
    void register_send_handler(send_signal_t fn);
    void register_receive_handler(...),
    ...
}
```

### ■ NonBlockingAsyncCommSys verwendet BaseCommunicationSystem

```
class NonBlockingAsyncCommSys {
private:
    BaseCommunicationSystem *com;
public:
    NonBlockingAsyncCommSys(
        BaseCommunicationSystem *com) : com(com){};

    void send(Address dest, Buffer *message)
    { com->send(dest, message); }
    ...
}
```

## 2 Templates

E.2 Fragen zu Aufgabe 2

### ■ UDPCommunicationSystem hat keine Oberklasse

```
class UDPCommunicationSystem
    public BaseCommunicationSystem {
public:
    void send(Address dest, Buffer *message);
    void register_send_handler(send_signal_t fn);
    void register_receive_handler(...),
    ...
}
```

### ■ NonBlockingAsyncCommSys ist durch Template parametrisiert

```
template <class BaseCommunicationSystem>
class NonBlockingAsyncCommSys {
private:
    BaseCommunicationSystem *com;
public:
    NonBlockingAsyncCommSys(
        BaseCommunicationSystem *com) : com(com){};

    void send(Address dest, Buffer *message)
    { com->send(dest, message); }
    ...
}
```

## 2 Unterschiede

E.2 Fragen zu Aufgabe 2

### ■ Vergleich der Grösse (an diesem Beispiel!):

#### ◆ Ableitungshierarchie

```
-rw-r----- 1 felser i4staff 9180 May 12 16:53 base.o
-rw-r----- 1 felser i4staff 4292 May 12 16:53 main.o
```

#### ◆ Templates

```
-rw-rw-r-- 1 felser i4staff 6724 May 12 16:53 base.o
-rw-rw-r-- 1 felser i4staff 5136 May 12 16:53 main.o
```

### ■ Vergleich der Ausführungsgeschwindigkeit ( $1 \cdot 10^9$ Aufrufe von register\_receive\_handler)

#### ◆ Ableitungshierarchie: 22.580 s

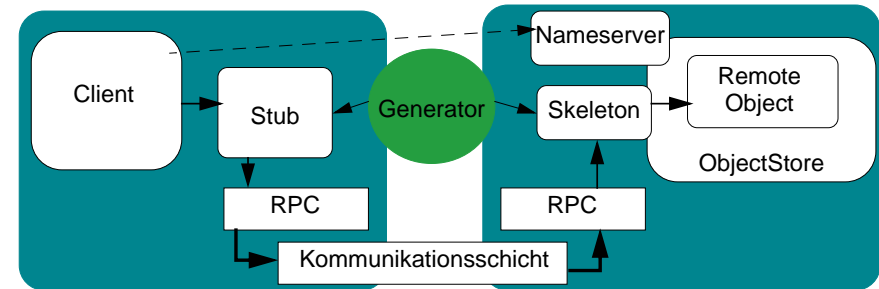
#### ◆ Templates: 21.880 s

## E.3 Aufgabe 3

- Pufferklasse
  - ◆ mit Marshalling-Funktionen
  - ◆ ohne Puffer-Management
  - ◆ "stromorientiert"
- Stub und Skeleton
  - ◆ für ein Objekt
  - ◆ incl. Dispatcher zur Verwaltung von mehreren Objekten

## 2 Überblick: Stub und Skeleton im RPC-System

- *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



## 1 Pufferklasse

### ■ Schnittstellen-Beispiel

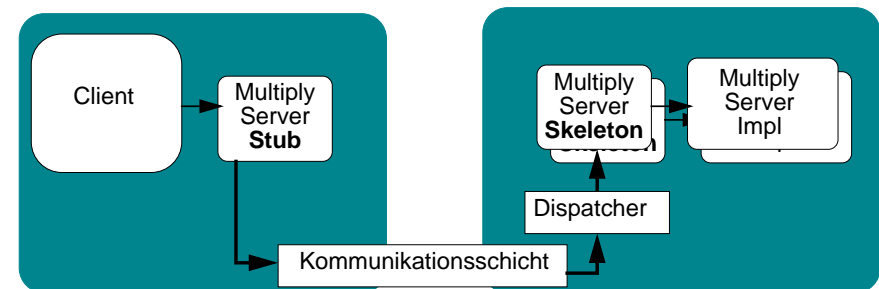
```
class Message {
public:
    Message(Buffer *b);
    Message(MsgType t, Buffer *b);

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

    // 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 char *resize
        (char *old_buffer) = 0;
};
```

## 2 RPC-System in Aufgabe 3



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

## 2 Stub und Skeleton in Aufgabe 3

E.3 Aufgabe 3

### ■ Beispiel - Client:

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

### ■ Beispiel - Server:

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

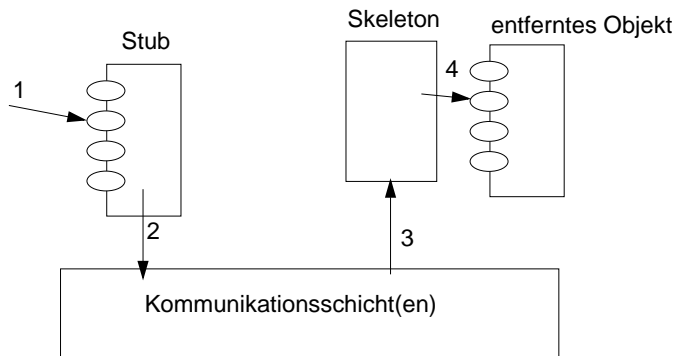
### ■ Beispiel Dispatcher

- ◆ empfangen Paket
- ◆ suche Skeleton und rufe dort "invoke" mit entsprechenden Parametern auf
- ◆ sende Ergebnis

E.4 Stubs und Skeletons

## E.4 Stubs und Skeletons

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



## 1 Stub

E.4 Stubs und Skeletons

- implementiert den gleichen Typen wie das entfernte Objekt (gleiches Interface)
- verpackt einen Methodenaufruf in eine Anfrage:
  - ◆ Objekt ID, Methoden ID, Parameter, ...
- verwendet die Kommunikationsschicht um eine Anforderung zu versenden
- transformiert das Rückgabeobjekt in den entsprechenden Typ

E.4 Stubs und Skeletons

## 1 Stub Beispiel

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

```
short ExampleStub::shortTest(const short value){  
  
    // Anfrage erstellen  
    Buffer *buf = new Buffer(Request::HDR_SZ+sizeof(value));  
    Request m(oid, shortTest_mid, buf);  
    m << value;  
    // los geht's  
    c->send(m.getBuffer());  
  
    // warten auf Antwort  
    c->receive(buf);  
    // Antwort auspacken  
    Result r(buf);  
    short result;  
    r >> result;  
    delete buf;  
    //fertig  
    return result;  
}
```

## 2 Skeleton

- ruft Methoden am "echten" Objekt auf
- notwendige Informationen:
  - ◆ Objektreferenz
  - ◆ Methoden ID
  - ◆ Parameter

## 2 Skeleton Beispiel

- Beispiel: Skeleton

```
Result ExampleSkel::invoke(Request &m) const{
    switch (m.getMID()){
        ...
        case shortTest_mid:{
            // Parameter auspacken
            short param1;
            m >> param1;

            // Methode aufrufen
            short result = obj->shortTest(param1);

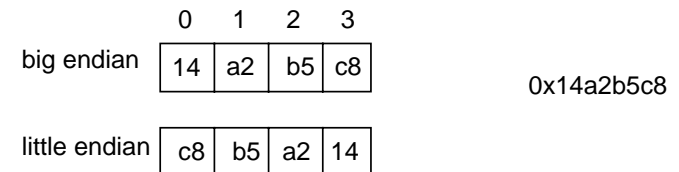
            // Antwort verpacken
            Result r(m.getBuffer());
            r << result;;
            return r;
        } ...
        default:
            cerr << "unknown mid" << endl;
            ...
    }
}
```

## E.5 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

## E.5 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):  
hton, htonl (für short bzw. long Werte)
  - ◆ Umgekehrt (Netzwerk-Byteordnung nach Host-spezifische Ordnung)  
ntoh, ntohl

## E.5 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?

## E.5 Heterogenität bei primitiven Datentypen

- "Früher" machte hier jeder, was hier 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

## E.5 Heterogenität bei primitiven Datentypen

- Beispiel

```
main()
{
    float f[]={1.0, 256, 0.125, 0.1, -1.0, 0, 1e-43};
    for(int i=0; i<7; i++) {
        char *ptr = (char *)&f[i];
        for(j=0; j<sizeof(f[0]); j++) printf("%02x ",ptr[j]);
        printf("\n");
    }
}
```

- ◆ Auf Sparc-Architektur:

1	= 3f 80 00 00	s=0 mant=0 exp=127
256	= 43 80 00 00	s=0 mant=0 exp=135
0.125	= 3e 00 00 00	s=0 mant=0 exp=124
0.1	= 3d cc cc cd	s=0 mant=4ccccd exp=123
-1	= bf 80 00 00	s=1 mant=0 exp=127
0	= 00 00 00 00	s=0 mant=0 exp=0
9.94922e-44	= 00 00 00 47	s=0 mant=47 exp=0

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

## E.5 Heterogenität bei primitiven Datentypen

- Unions und Bit-Felder in C

```
#ifndef BIGENDIAN
struct s_float {
    unsigned sign : 1;
    unsigned exponent : 8;
    unsigned mantisse : 23;
};
#else
struct s_float {
    unsigned mantisse : 23;
    unsigned exponent : 8;
    unsigned sign : 1;
};
#endif

union {
    float f;
    struct s_float sf;
} ieee;
```

## E.6 Zusammenfassung

- Einsatzbeispiel von Templates
- Anteil von Stub und Skeleton in einem RPC-System
  - ◆ Aufgabe 3
- Stubs und Skeletons
  - ◆ einpacken von Parametern und Rückgabewerten
  - ◆ Marshalling
- Marshalling
  - ◆ Byteorder
  - ◆ Fließkommawerte durch IEEE-Standard meist unproblematisch