

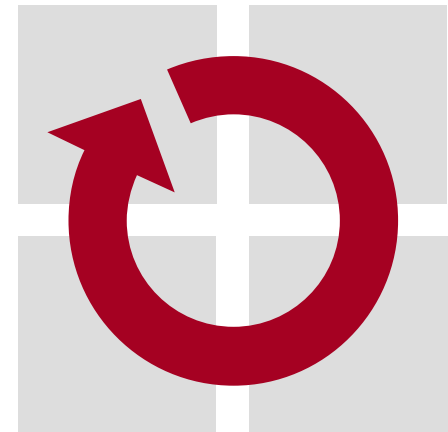
AspectC++

Benjamin Polak

7. Juli 2003

Hauptseminar:
Aspektorientierte Systemprogrammierung

Lehrstuhl für Informatik 4
Verteilte Systeme und Betriebssysteme
Universität Erlangen-Nürnberg



Gliederung

- Grundlegende Konzepte und Sprachkonstrukte von AspectC++
 - Join Points und Pointcuts
 - Advices
 - Aspects
- Fallstudien zum Einsatz von AspectC++ beim Betriebssystembau
 - Unterbrechungssynchronisation
 - Fadensynchronisation

AspectC++

- Eine Spracherweiterung für aspektorientierte Programmierung mit C++
- Syntaktisch angelehnt an AspectJ
- AC++ Compiler als Präprozessor realisiert
 - Transformiert AspectC++ Code in regulären C++ Code
 - Übersetzung des transformierten Codes mit gewöhnlichem C++-Compiler (g++, VisualC++, etc.)

Join Points und Pointcuts (1)

■ Join Points

- Stellen im Anwendungscode, an denen Aspekte greifen können:
 - Methoden
 - Attribute
 - Typen
 - Objekte
 - Stellen im Kontrollfluss
(von denen aus auf andere Join Points zugegriffen wird)

■ Pointcuts

- Mengen von Join Points
- Beschrieben durch Pointcut Expression:
 - Match Expressions
 - Pointcut Functions
 - Algebraische Operatoren

Join Points und Pointcuts (2)

■ Match Expressions

- Suchmuster, mit optionalen Wildcard-Operatoren:
 - `"%"` für beliebige Namensteile
 - `"..."` für beliebige Anzahl von Parametern bei Funktionen
- Beispiele:
 - `int` wählt gleichnamigen primitiven Datentypen von C++ aus
 - `%List` wählt alle Klassen, struct's, oder union's aus, deren Name auf List endet
 - `% printf(...)` wählt alle Funktionen namens „printf“ mit beliebigen Rückgabetypen und Parametern aus

Join Points und Pointcuts (3)

■ Pointcut Functions

- Vordefinierte Funktionen zum Herausfiltern oder Abbilden von Join Points aus Pointcuts
- Beispiele:
 - **derived**("List")
wählt alle von „List“ abgeleiteten Klassen aus
 - **call**("% printf(...)")
wählt alle Aufrufstellen von „printf“ aus
 - **execution**("% printf(...)")
wählt die Implementierung von „printf“ aus

Join Points und Pointcuts (4)

■ Mengenoperatoren

- Zur Verknüpfung von Pointcuts
- & & für Schnittmenge
- | | für Vereinigungsmenge
- ! für Komplementmenge

■ Deklaration von Pointcuts

- Schlüsselwort „pointcut“, z.B.
 - **pointcut** lists() = **derived**("List");
- Auch virtuell:
 - **pointcut** virtual methods() = 0;

Advices

- Code, der an Join Points gebunden wird
- Aktivierung des Advice Code wenn Join Point bei Ausführung der Anwendung erreicht wird
- Aktivierungszeitpunkt:
 - Vor Join Point: `before()`
 - Nach Join Point: `after()`
 - Statt Join Point: `around()`
- Beispiel:
 - **advice execution**("void login(...)") : **before()** {
 cout << "Logging in." << endl;
}

Introduction Advices

- Statt `before()`, `after()`, `around()` eine beliebige gültige C++ Deklaration $\Rightarrow$ Introduction
- Deklaration wird beim Join Point eingebunden
- Beispiel:

- **pointcut** `classes()` = "Circle" || "Rect";

```
advice classes() : bool shaded;
```

```
advice classes() : void set_shaded(bool s) {  
    shaded = s;  
}
```

Aspects (1)

- Zur Modularisierung und Kapselung von logisch zusammengehörigen Advices, Introductions und deren Zustandsinformationen
- Eine Erweiterung des Klassenkonzeptes von C++
 - Aspekte können wie Klassen auch Attribute und Methoden enthalten
 - Aspekte können von anderen Aspekten und Klassen erben

Aspects (2)

■ Beispiel:

```
aspect InstantiationCounter {
    static int count;
    InstantiationCounter() : count(0) { }
    pointcut counted() = "Circle" || "Rect";
    advice counted() : class Helper {
        Helper() { InstantiationCounter::count++; }
    } helper;
    advice execution("% main(...)") : after() {
        cout << "Final instantiation count: "
            << InstantiationCounter::count << endl;
    }
};
```

Aspects (3)

- Besser, weil wiederverwendbar:

```
aspect InstantiationCounter {  
    // ...  
    pointcut virtual counted() = 0;  
    // ...  
};
```

```
aspect ShapesCounter : public InstantiationCounter {  
    pointcut counted() = derived("Shape");  
};
```

Aspekte in PURE

- Fallstudien an der existierenden Betriebssystemfamilie PURE, um die Eignung von AOP/AspectC++ beim Betriebssystembau zu untersuchen
- Hier vorgestellt:
 - Unterbrechungssynchronisation
 - Fadensynchronisation

Unterbrechungssynchronisation (1)

- Kritische Bereiche in vielen Teilen des Betriebssystems vorhanden (*MM, I/O, Scheduling, etc.*)
 - Schutz vor überlappter Ausführung notwendig
- ⇒ *cross-cutting concern*
- In PURE: Prolog/Epilog-Modell
 - Einrahmung von kritischen Bereichen mit „`lock.enter()`“ und „`lock.leave()`“
 - Kritische Operationen der Unterbrechungsbehandlung werden ggf. verzögert

Unterbrechungssynchronisation (2)

- Probleme der herkömmlichen Implementierung:
 - Synchronisationsaufrufe sehr zahlreich und quer durch das System verstreut
 - Von Unterbrechungssynchronisation abhängige Module schlecht wiederverwendbar, falls kein Synchronisationsbedarf oder anderes Synchronisationsverfahren
 - Strategie der Synchronisation (z.B. bzgl. Granularität) schlecht änderbar, da aufwendige und fehleranfällige Anpassung der zahlreichen Synchronisationsaufrufe notwendig

Unterbrechungssynchronisation (3)

- Fallstudie: Reimplementierung der Unterbrechungssynchronisation mittels AOP
 - Verstreute Synchronisationsaufrufe aus allen Modulen entfernt
⇒ jetzt bessere Wiederverwendbarkeit
 - Unterbrechungssynchronisation vollständig in einem Aspekt modularisiert ⇒ jetzt Änderungen einfach zentral vornehmbar
 - Quellcode-Umfang und Speicherplatzverbrauch des Kompilats reduziert, da einige Wrapper-Klassen, Schnittstellen-Klassen entfernt

Unterbrechungssynchronisation (4)

■ Realisierung (eine Variante):

```
// Beschreibung der PURE Subsysteme
pointcut osek()    = derived("osekBase") || "osekOS";
pointcut thread() = derived("Schemer") && !osek();
pointcut case()    = derived("Counter");
// ...

// Aspekt zur grobgranularen Unterbrechungssynchronisation
aspect IntSync {
    // Zu synchronisierende Region
    pointcut kernel() = osek() || thread() || case() /* || ... */;
    // Eintritt in die zu synchronisierende Region
    pointcut locked() = call(kernel()) && !within(kernel());
    // Austritte aus der zu synchronisierenden Region
    pointcut unlocked() = within(kernel()) &&
        (call("void Triplet::action()") /* || ... */);
    // Advice-Code zum Sperren und Erlauben von Epilogen
    advice unlocked() : before() { lock.leave(); }
    advice unlocked() : after()  { lock.enter(); }
    advice locked()    : before() { lock.enter(); }
    advice locked()    : after()  { lock.leave(); }
}
```

Fadensynchronisation (1)

- Synchronisation nebenläufiger Fäden notwendig, falls gemeinsamer Betriebsmittelzugriff (z.B. auf Gerätetreiber)
- In PURE Gerätetreiber unsynchronisiert, Fäden selbst für Synchronisation verantwortlich
- Fallstudie: Fadensynchronisation mittels AOP am Beispiel Floppy-Treiber

Fadensynchronisation (2)

■ Variante Gegenseitiger Ausschluss:

```
aspect Mutex {
    Semaphore mutex;
    pointcut virtual funcs() = 0;
    Mutex() : mutex(1) {} // Semaphor-Initialisierung
    // Abfangen und Schutz aller Aufrufe
    advice funcs() : before() { mutex.wait(); }
    advice funcs() : after() { mutex.signal(); }
};

aspect FloppyAndDMAMutex : public Mutex {
    pointcut inst() = "DMA8237A" || "PCFloppyController";
    pointcut floppy() = derived("PCFloppyController") &&
        base("PCFloppyDriver");
    pointcut funcs() = (call("DMA8237A") && !within("DMA8237A")) ||
        (call(floppy()) && !within(floppy()));
    advice inst() : FloppyAndDMAMutex __inst;
    static FloppyAndDMAMutex *aspectOf() {
        return &thisJoinPoint->target()->__inst;
    }
};
```

Fazit

- Umsetzung der AOP-Konzepte in AspectC++ gelungen
- Vorteile aus AOP tatsächlich erreichbar, wie durch Fallstudien belegt