5. Обектни, потокови и контекстни модели на софтуерната архитектура

Васил Георгиев

ci.fmi.uni-sofia.bg/

🔳 v. georgi ev@fmi . uni -sofi a. bg

Съдържание

- → ОО архитектури
 - → абстракции, структури, отношения
 - ◆ анализ и принципи на проектиране
- Потокови архитектури
 - → пакетна обработка
 - → архитектура с канали и фи**итри** р и
 - ⋆ контролна архитектура
- ◆ Контекстни архитектури
 - → с хранилища
 - ▶ тип Черна дъска

ОО принципи

- развитие на езиковите принципи при усложнена софтуерна архитктура – първоначално за симулационни модели (Simula67, C++); Интернет приложения (Java, C#); към компонентно базирани технологии
- прилагат се три основни принципа
 - → капсулиране видимост на функциите и прозрачност за имплементацията. Например скрит вътрешен контекст и процедури – частни променливи в класовете, неустйчиви; публичен интерфейс – устойчив
 - → наследственост адаптивност на кода чрез наследяване и допълване на спецификациите – т.е. от общо (родителски клас) към частно (наследен клас, дериват)
 - полиморфизъм адптивна функционалност чрез развитие на наследяването
 - отмяна и предефиниране на атрибути в дериватите (вертикален полиморфизъм) или
 - → презареждане на нов контекст за същия клас хоризонтален полиморфизъм

ОО софтуерно инженерство

- Абстрактни типове данни
 - капсулиране на данните с функциите върху тях
 - стандартни библиотеки от типове
 - публични и частни атрибути на типовете
- класовете са имплементации на АТД с публичен интерфейс от атрибути и операции
- ◆ обектите са имплементации на класове, които се явяват техни «типове»
 - UML-спецификация на клас с +/- модификатори на достъпността на атрибутите и операциите – фиг. 5.4
- Статични отношения между класовете:
 - ⋆ конструкцията на комплаксни класове от класове
 - → композиция
 - → наследяване
 - ◆ статична консистентност (т.е. логичност) на зависимите класове като при базите данни
 - → агрегация,
 - асоциация
- Динамични отношения между класовете обмена на съобщения
 (№ N.B. ОО проектирането е ориентирано към мултикомпютърните архитектури)

Композиция, агрегация и асоциация

- композицията е дефиниране на клас като съставен от други класове
 - компонентите са активни докато и активен съставния клас и не се включват в други класове (пресилено ограничение за garbage collection – чрез конструктурите и деструктурите на класовете)
 - → в UML плътен ромб към главния клас с етикети на мощността 5.5.1
- ◆ агрегацията е аналогично отношение на класовете, но без изброените ограничения 5.5.2
- → асоциацията е обобщена композиция 5.5.3; характеризира се с
 - име (етикет), което отразява свързващата функционална логика напр.
 «Customer place₅ an/some Orders»
 - мощностите на асоцииране
 - ◆ 2 асоциативни типа на връзката между двата класа задават тип композиция към иницииращия клас
 - → навигационната посока към инициирания клас т.е. указателите на асоциираните класове са налични като атрибути в иницииращия клас (плътна линия)
 - → зависимост посока към зависимия клас зависимия клас извиква операция на асоциирания клас или променя негов атрибут (пунктир)
 - иницииращият клас може да асоциира повече от един класове

Наследяване и полиморфизъм

- наследяването отразява взаимстване на повтарящите се атрибути – деривата наследява всички публични атрибути (без частните – възможни изключения)
- ▶ полимофизмът е механизъм за диверсификация на дериватите при изпълнение – 5.6
- ▶ в UML наследявянето се озаначава с триъгълна стрелка към основния клас
- в примера двата деривата се различават по методите на идентификация
 - ▶ клиентът зарежда соокіе в браузъра си
 - регистрираният потребител изпраща парола и ползва отстъпка
 - и двете функционалности отсъстват в базовия клас

Обхват на наследяването и композицията

- и двете черти поддържат взаимстването на атрибути между класовете (reuse), но с различен обхват на приложение съгласно принципите:
 - наследяване се прилага при is-а отношение между деривата и базовия клас
 - ▶ композиция (или агрегация) се прилага когато отношението е has-a
 - → пример: базови класове Person и University, класът Student може да бъде дериват на двата класа или да има атрибути с указатели към двата класа или комбинация от двата подхода
 - → Student IS-A Person → Student е уместно да бъде наследствен дериват на Person
 - → Student HAS-A University → Student е уместно да има атрибут с указател към University
 - наследяването е противопоказно за капсулацията (локалността) на кода тъй като промяна на атрибут в базовия клас предизвиква каскадни промени в дериватите -
 - → пример (5.7) Student и Professor като деривати на Person (легитимно но ниска капсулация) и като агрегиращи PersonalHandler (с прозрачна конверсия на обръщението към атрибути)

00 анализ – диаграма на случаите

- анализът предхожда проектирането и имплементацията и се състои в структуриране на предметната област и представянето й като набор класове с определена функционалност
- обикновено се състои в описание на потребителския сценарий чрез диаграма на случаите, от която се извлича и аналитичната (или принципна) клас-диаграма
- → диаграма на случаите (Ivar Jacobson 1987) пример за OPS (Order Processing System) 5.8:
 - ◆ определя типовете потребители на системата напр. клиент, счетоводство, доставка
 - определят се основните случаи, които ще се детайлизират като [една или повече] операции в етапа на проектирането напр. случая добавяне на изделие в пазарската количка би изисквал и операция със складовата БД

00 анализ – принципна клас-диаграма

- принципната КД е абстрактно описание на класовете на системата по-близко до сценариите и функционалността, отколкото до имплементацията (не отчита производителност на модулите, технологии и технологичност на проектирането и експлоатацията)
- ◆ състои се от гранични, същностни и контролни класове (boundary, entity, control)
 - граничните класове се извличат от интерфейсните случаи и са ориентирани към имплементация
 - → с GUI (Web форми, прозорци, браузър-плугини) или
 - → като междинни интерфейси (middleware wrappers) към други системи
 - ◆ същностните класове отразяват информационния слой напр.
 клиентската или пордуктова идентичност са същностни класове
 - контролните класове отразяват отделните случаи т.е.
 операциите, които свързват граничните и същностните класове
- → пример 5.9 принципна КД на OPS

ОО проектиране

- проектирането е самостоятелна фаза в развоината дейност на разпределените систем
 - то може да се приложи подход, различен от този на фазата на анализа потоков (event driven), контекстен (data driven), структурен (с функции)
- целта му е декомпозиция на системата на технологични модули при ОО – класове
 - ⋆ класовете се описват с техния интерфейс т.е. публичните им атрибути и операции, и се специфицират след това на фазата на имплементацията
- различават се високо и ниско ниво на проектирането
- високото ниво идентифицира класовете напр. с приложение на CRC-карти и клас-диаграми за <u>статичните</u> отношения (specification/compile time) между класовете
- → ниското ниво детайлизира проектираните класове и тяхното динамично взаимодействие (run time) с диаграми за взаимодействието (най-често с диаграми на последователността или на комуникациите) и на машината на състоянията (state machine) като се използват диаграмите на случаите от фазата на анализ

ОО проектиране – стъпка 1.

- → прилагат се CRC карти (Class-Responsibility-Collaborator Kent Beck & Ward Cunningham, 1989) и/или клас диаграми за пълно (а не принципно като при анализа) описание на класовете
- ◆ CRC картата на всеки клас таблица с описание на името, функционалните задължения (responsibility – заданията които изпълнява + контекста им) и списък клобориращи класове за изпълнение на тези задължения
- → пример за OPS от 5.9: RegistrationPage и RegistrationController 5.11

00 проектиране – стъпка 2.

- описва се взаимодействието между обектите от ст. 1.
- прилагат се диаграми на последователността или на комуникациите
- моделът се състои от последователни стъпки, описани чрез обмен на съобщения
- пример диаграма на последователността за случая Registration описва обмена между класовете RegistrationPage и RegistrationController – 5.12:
 - ▶ в горната част на диаграмата са взаимодействащите обекти с означения <object_name>:<class_name> (името на обект може да отсъства)
 - връзките отразяват дейностите на съответните обекти и носят съответните етикети – включително new за създаване на обект от класколаборатор
 - → в примера само обектите successPage и failurePage са именувани за разлика от останалите класове – тъй като се предават алтерантивно от RegistrationController към RegistrationPage

ОО проектиране – стъпка 3.

- ст. 3. описва динамичното поведение на по-сложните класове за целия им цикъл на живот – напр. контролните класове – с диаграми на машината на състоянието
- ДМС се извлича от диаграмите на случаите, в които участва дадения клас
- в ДМС отделните състояния означават стабилност на колекцията от поменливи на средата и от вътрешни променливи на класа
- ▶ вътрешните променливи на класа обикновено задават граничните стойности, с които се сравняват променливи на средата (условие за преход между състоянията на класа) и евентуално се изпълнява преход в друго състояние
- → за по сложните класове ДМС е съставна включва и sub-state диаграми, но:
 - ▶ [правило] сложният клас е желателно да се представи от няколко класа ако логическата му функционалност не се описва от едно прокто изречение; това се отразява обратно и в СКС-модела

ОО проектиране – стъпка 4.

- ◆ ст. 4. е подробното описание на интерфейсите на всеки клас избояват се атрибутите и операциите и тяхната публичност (с + и в UML)
- публичната част от интерфейса е фиксирана и не трябва да де променя в следващата след проектирането фаза – имплементацията
- публичният интерфейс се състои главно от дефинирани константи и операции:
 - операциите в публичния интерфейс са 4 категории
 - ▶ конструктор
 - → деструктор
 - аксесор
 - ▶ мутатор
 - ◆ определянето на публичните атрибути (константи) се базира на следните фактори
 - → какви са външните стойности, които класът използва в своите операции от СRC-диаграмата – напр. класът RegistrationPage използва Име и Парола (5.12)
 - ★ какви са възможните състояния на класа от ДМС те се включват като атрибути (но обикновено частни)
 - ◆ от мощността на асоциациите: 1..1 асоциация изисква скаларен атрибутуказател към асоциирания клас, а 1..* асоциация – атрибут-колекция (вектор)
 - → други атрибути, необходими за изпълнение на операциите обикновено са

Обхват на ОО архитектурите

предимства:

- непосредствена връзка с потребителските сценарии и проблемната област
- ▶ взаимстване (reuse) и капсулиране на имплементацията
- лесно допълване чрез полиморфизма и класовете-деривати
- устойчивост на системата поради защитеност на локалните атрибути
- удобен преход към други модели и най-ве4е към компонентна архитектура

🔸 възможни проблеми:

- → непредвидени странични ефекти при взаимодействието на много обекти, включително при асоциации 1..*
- ▶ интерфейсите и вътрешната имплементация на класовете макар и пордукт на отделни фази не са толкова разграничени, колкото при компонентните архитектури; обикновено се разработват съвместно, което снижава нивото на абстракция (и сложност) на цялата архитектура, а също обичайно води до по-фина грануларност в сравнение с компонентните архитектури
- наследствеността между класовете често води до грешки в спецификацията и следва да се прилага мн внимателно

Потокови (Data Flow) архитектури

- ▶ [NB: тук в смисъл на софтуерни архитектури]
- представят обаработката като последователност от трансформации (т.е. групи операции) върху последователност от набори структурирани еднотипни данни
- системата се декомпозира на функционални модули или подсистеми
 паралелизъм по управление аналогия с [нелинейните] конвейри
- интерфейсът между модулите може да е във формата на потоци (streams), файлове, канали (pipes, асинхронни потоци) и др.
- ◆ основният паралелизъм е по данни, тъй като ритъмът на обработка се задава от наличието на данни за обработка
- → по тази причина отсъствието или минимизирането и импликацията на контролния поток – ПА са подход и стил, приложим предимно при автоматизирани процеси на обслужване – напр. езикови компилатори, автоматизирани системи с пакетно обслужване като разпределените транзактивни системи, вградените системи

Категории потокови архитектури

- топологията на пренос на данните между модулите се задава експлицитно с блок-диаграми (5.17)
- обработката е асинхронна
- модулите поддържат само интерфейс по данни, не и контролен интерфейс и не се адресират взаимно – адресацията е само чрез предаваните данни
- по механизма на свързване между модулите (т.е. на обмен) се разграничават
 - → пакетна обработка (Batch Sequential)
 - → филтрирани канали (Pipe & Filter)
 - ⋆ контролни процеси (Process Control)

Пакетна обработка (Batch Sequential)

- най-старият модел на СА за обслужване в транзактивни системи и класическите ОС със стандартен файлов Ю и редиректори
- ▶ приложението е скрипт с команди за изпълнение на съответните модули в UNIX, DOS, Tcl/Tk – напр.

```
myShell.sh
exec searching kwd <inpitFile >matchedFile
exec counting <matchedFile >countedFile
exec sorting <countedFile >reportFile
```

изходът се представят като методи и атрибути на класа

Приложимост на пакетната обработка

- → данните (включително междинните резултати!) са оформени в пакети – файлове, т.е. с последователен достъп
- модулите се представят като програми, които се активират със скрипт или като резидентни модули, които сканират входните си файлове
- неприложима СА за интераткивен интерфейс
- широко приложение за асинхронни паралелни процеси данните се декомпозират като множество входни фаилове, а обработващите модули се репликират в множество възли – принцип на обслужване в пакетната фонова обработка – Condor, Boinc

Филтрирани канали (Pipe & Filter)

- приложението се декомпозира на източник на данните, филтри, канали (pipes) и консуматор на данните (sink)
- данните са последователни FIFO потоци (буфери, опашки) от байтове, символи или записи, които представят в последоветилен вид всички структури вкл. и по-сложни, които се сериализират в ОС marshalling/unmarshalling
- ◆ филтрите
 - → трансформират потока данни без необходимост да изчакват готовност на целия пакет за разлика от пакетната обработка!
 - записват изходните данни в канал, който ги предава на друг асинхронно работещ филтър
 - 2 типа филтри:
 - → активен филтър изпълнява операциите pull/push върху пасивни канали каналите осигуряват съответните операции а инициативата е на фелтъра. В Java PipedWriter и PipedReader класовете предоставят този интерфейс за канали
 - → пасивен филтър предоставя push/pull интерфейси на каналите
- ⋆ каналите преместват а по същество съхраняват потока данни, които се обменят между два филтъра

Свързаност на филтрираните канали клас-диаграма на СА с филтри и канали 5.21.1 – активният модул е с

- клас-диаграма на СА с филтри и канали 5.21.1 активният модул е с плътни интерфейсни линни
- филтърът е свързан с до 3 класа източник на данните, консуматор и канал
- ◆ блокова и последователностна диаграма на ФКСА 5.21.2
- ◆ ФКСА се организира лесно в пакетните ОС
 - → напр. в Unix who | wc -1 означава пасивен канал между две операции в случая who генерира списък от потребителите, wc брои думите в списъка (спрямо стандартни разделители); поддържат се канали с имена, а филтри могат да са произволни процеси в основен и фонов режим (fore- и background)
- макар, че управлението е по данни, паралелизма е управление и архитектурата е приложима когато обработката може да се раздели на асинхронни модули
- реализира модела производител/консуматор
- не се поддържа динамичен и интерактивен интерфейс ограничение,
 което е предимство при дадени приложения
- приложението се ограничава от формата на данните в каналите обикновено се използва ASCII код

Контролни СА

- прилагат се при вградените системи (ВАС) компютърно контролиране на процеси в реално време с или без човеко-машинен интерфейс
- при вградените системи управлението е на база на сканиране на порменливи на средата, извличани като поток данни от сензори и управляващо въздействие чрез компютърно контролирани актуатори
 – напр. автомобилен ABS – 5.22
- ◆ и при КСА процесът се разделя на няколко модула, но те са от 2 типа
 - ▶ контролни модули за следене и манипулиране на променливите на средата и състоянието
 - ▶ изпълнителски модули за управление на актуаторите
 - връзките между модулите са чрез поточни данни
- типове контролни потоци при КСА
 - ⋆ контролирани променливи характеристики на ВАС (сила на ток, налягане и др. физически контроли на изпълнителните актуатори) те се измерват текущо от сензорите и се съпоставят с контролните константи т.е. целевите стойности
 - ▶ входни променливи според проблемната област (скорост, налягане, температура, влажност, GPS координати)

Контекстни архитектури (Data Centric)

- характеризират се с централизирано хранилище на данните, които са достъпни за всички компоненти на системата, така че декомпозицията е на модул за управление на достъпа до данните и агенти, които извършват операции върху тях
- интерфейсът между агентите и данните може да е явен напр. RMI или RPC – или имплицитен – напр. транзактивен
- в чист вид КАрх не предвиждат преки комуникации между информационните агенти – 5.23
- модулът данни изпълнява операции по извличане или регистриране и промяна на записи – по 2 въможни модела:
 - → хранилище (repository) с активни (инициативни) агенти хранилището е обикн. е организирано като СУБД, СОRBA, UDDI или Web-услуги
 - ▶ черна дъска с инициатива на модула данни агентите са абонати за събития (event listeners), които настъпват при промяна в данните и на които абонатите отговарат реактивно – често при АІ-разпределени приложения, охрантелни системи за разпознаване на звук и образ, системи за управление на бизнес ресурси – складове, транспорт

Контекстни архитектури с хранилище

- макар и с управление по данни за разлика от потоковите архитектури за пакетно обслужване на транзакции – тези архитектури поддържат интерактивните UI
- пример: клас-диаграма на университетска инфорамационна система 5.24.1
 - ⋆ класът Collector поддържа вектор на колекция от студентски записи и затова агрегира клас Student, като поддържа UI за извличане, добавяне и промяна на записите за студентите
 - ⋆ класът Student е интерфейс към таблицата на студентите, чиито инстанции представят по един запис (т.е. ред) в нея
 - → диаграмата на последователността 5.24.2 представя споделянето на данните чрез класа Student между няколко клиенти
- релационните СУБД са обичайната платформа за имплементация на тези архитектури, тъй като поддържат свързаност (консистентност) на разпределения достъп до данните, както и множество системни средства за операции, базирани на метаданни
- за по-висока отказоустойчивост и защита на данните се прилагат разпределени хранилища
- основен недостатък е статичната структура на данните еволюция в структурата на релационните таблици се прилага трудно, струва скъпо и надеждността й се проверява трудно

Контекстни архитектури с черна дъска ориентирани са главно към проблеми, решими с методите на АІ – най-вече

ориентирани са главно към проблеми, решими с методите на AI — най-вече разпознаване на шаблони в различни области (първите приложения от края на 1970те са експертни системи в метеорология, изображения, звук, молекулярна химия) декомпозират решаването на проблеми също на два[+] дяла

- → черна дъска, съхраняваща данни факти и хипотези т.е. еволюционни модели над фактите
- ▶ източници на знания паралелно работещи агенти, които съхраняват различни страни (данни, организирани като знания) от проблемната област – всеки ИЗ капсулира специфичен аспект от проблема и е отговорен за частни хипотези и решения като част от общото решение
- [контролер система за начално зареждане и управление на разпределеното приложение]

запазва се блок-д-та от 5.23, но контролният поток е само от ЧД към ИЗ:

- → неявни (имплицитни) обръщения към регистрираните в ЧД агенти-източници
- обръщенията възникват при промени в данните и се предават към абонираните за тези промени ИЗ, които изпълняват реактивно заложените в тях логически правила за извод
- → този асиметричен механизъм на обмен е известен като модел publish/subscribe
 (pub/sub) в общите комуникации (вж. л-я 7.)
- → класифицират се като слабо-свързана (loosely coupled) РС поради асинхронния комуникационен модел с обмен на публикувани съобщения към абонатите (за разлика от силно свързаните (tightly coupled) системи с хранилища, където транзактивното обслужване е свързано със заключване на данните за конкурентен достъп л-я 11.)

Диаграми на КАрх с черна дъска

- клас-диаграма на такава архитектура 5.26.1
 - → класовете-източници KnowledgeSource съхраняват специфичните правила за логически изводи, регистрират се в съответната ЧД, абонират се за оповестяване на промени в данните на ЧД и евентуално генерират реакции с изменения в локалния си или общ (ЧД) контекст; форматът на знанията и правилата за всеки ИЗ може да е специфичен
 - ▶ ЧД управлява общия котекст, регистриа промените в него, оповестява абонатите и регистрира евентуалните реакции, както и съхранява крайното решение
 - ⋆ контролерът инициира ЧД, множеството на ИЗ, инспектира състоянието им и публикува крайното решение
- последователностна диаграма на архитектурата 5.26.2
- блок-диаграма на КАЧД на система за туристически консултации 5.26.3
 - обединява множество резервационни агенции пътни, хотелски, за атракции, за коли под наем, кредитни и т.н.
 - клиентските заявки се публикуват на ЧД и се оповестяват съответните агенти, чрез реакциите на които се изготвят един или повече планове за туристическо пътуване и съответното финансиране
 - ▶ всички операции се ининциират по данни, а се поддържа и UI: типично за КАЧД клиентският интерфейс през контролера е минимален примерно еднократен, но интерефейсът за управление на агентите може да е итеративен

Обхват на КАрх с черна дъска

- подходяща архитектура за комплексни неизследвани и особено мултидисциплинарни проблеми които са
 - → без детерминистично решение и с представяне на котекста във форматите на АІ
 - → неподходящи за търсене на решение с пълно обхождане на проблемния домен поради изчислителната сложност или непълнота/неточности в данните
- може да се генерират оптимално или няколко субоптимални решения или решения на частни подпроблеми
- за разпределена обратка с умерена скалируемост поради централизирания контекст
- проблем е еволюцията в структурата на контекста поради обвързаност с агентите на знания
- отсъствието на междуагентни комуникации води до необходимост от централизираната им синхронизация (например приоритетна) на достъпа до общия контекст
- трудно се формулира условие за край на обработката поради недетерминистичния характер на проблемите