

$L^3(\text{Lcubo})$

December 23, 2010

Resumen Ingeniería I

Abstract

Contents

1 Ingeniería de Requerimientos	8
1.1 Que es Ingeniería de Requerimientos?	8
1.2 Alcance de los requerimientos de ingeniería	9
1.3 Factores de calidad	9
1.3.1 Completitud	9
1.3.2 Consistencia	9
1.3.3 Adecuación	9
1.3.4 Trazabilidad	9
1.3.5 Pertinencia	9
1.3.6 Dimensión PORQUE	10
1.3.7 Dimensión QUE	10
1.3.8 Dimensión QUIEN	10
1.4 Ciclos de vida del desarrollo	10
1.4.1 Cascada	10
1.5 Proceso en espiral (Boehm, 1988)	11
1.5.1 Unified SW development	11
1.5.2 Modelo Twin Peaks	11
1.6 Relación entre categorías de requerimientos	12
1.7 Economía	12

2	Modelo Jackson	12
2.1	Definiciones	12
2.2	Proposito de la maquina en el mundo	13
2.3	Requerimientos	13
2.4	Taxonomias	14
3	Modelo de 4 variables	15
4	Modelo Objetivos	15
4.1	Definiciones	15
4.2	Taxonomia de objetivos	16
4.2.1	Objetivos Lograr	16
4.2.2	Objetivos Mantener	16
4.2.3	Objetivos Blandos	16
4.2.4	Objetivos funcionales vs. no-funcionales	17
4.3	Refinamientos de objetivos	17
4.4	Asignacion de responsabilidades	17
4.5	Patrones de Refinamientos	17
4.5.1	Y-refinamiento	17
4.5.2	O-refinamiento	17
4.5.3	Refinamiento por casos	17
4.5.4	Refinamiento por hitos	18
4.5.5	Refinamiento Introduccion de guarda	19
4.5.6	Refinamiento Divide and Conquer	19
4.5.7	Refinamiento para lograr objetivos asignables	20
4.6	Obstaculos	20
4.7	Semantica	20
5	Modelo Agentes	20
5.1	Relacion con otros modelos	20
5.1.1	Objetivos	20
6	Modelo operacional	21

6.1	Casos de uso	21
6.1.1	Semantica CU	21
6.1.2	Actores	22
6.1.3	Relacion Participa En	22
6.1.4	Generalizacion	22
6.1.5	Entes Abstractos	22
6.1.6	Inclusion o Usa a	22
6.1.7	Elementos Foraneos	22
6.1.8	Extensiones	22
6.2	Relacion con el modelo de objetivos (operacionalizacion de objs)	22
6.3	Semantica : Objetivos, agentes,objetos y operaciones	23
6.4	Modelo Objetos	23
7	Modelo Conceptual	23
7.1	Propiedades : Atributos y enlaces	23
7.2	Diagramas de clases	24
7.2.1	Estrategias para identificar clases	24
7.2.2	Asociaciones	24
7.2.3	Visión Semántica	24
7.2.4	Roles	24
7.2.5	Agregación	24
7.2.6	Composición	24
7.2.7	Asociación n-arias	25
7.2.8	Clases de asociación	25
7.2.9	Generalización	25
7.2.10	Clase Abstracta	25
7.3	Diagramas de objetos	25
7.4	OCL	26
7.4.1	Colecciones	26
7.5	LTS	26
7.5.1	Modelado de procesos	27

7.5.2	Modelado : Concurrencia	27
7.5.3	Modelando : Eleccion	27
7.5.4	Modelando : Eleccion no deterministica	27
7.5.5	Equivalencias	28
7.5.6	Equivalencia por Trazas	28
7.5.7	Equivalencia isomorfismo	28
7.5.8	Bisimulacion	28
7.5.9	Chequeo bisimulación	29
7.5.10	Mostrar no-bisimilitud	29
7.5.11	Bisimiliridad Debil	29
7.5.12	Congruencia	30
7.5.13	Semanticas LTS	30
7.5.14	Relación con otros modelos	30
7.6	State Charts	30
7.7	SDL flowchart	30
7.8	Redes Petri	30
7.8.1	Semantica	30
7.9	MSC	30
7.10	Diagramas de actividad	30
7.10.1	Particiones	31
8	Modelo Comportamiento	31
8.1	Maquinas de estado	31
8.1.1	Definiciones	31
9	Testing	31
9.1	Validacion vs. Verificacion	32
9.2	Aspectos de los errores	32
9.2.1	Verificacion : Estatica vs. Dinamica	32
9.3	Test : Requerimientos no funcionales	32
9.4	Testing Random	33

9.5	Niveles de test	33
9.6	Test Integracion	33
9.6.1	Estrategias de test de integracion	33
9.6.2	Modelo de ciclo de vida en V	34
9.7	Testing Funcional	34
9.7.1	Particion Categorias	34
9.8	Criterio	34
9.8.1	Criterios Ideales	34
9.9	Tecnica particion de dominio (Ostrand y M. Balcer)	35
9.10	Identificacion Categorias	35
9.10.1	Heuristica 1	35
9.10.2	Heuristica 2	35
9.10.3	Heuristica 3	35
9.10.4	Heuristica 4	35
9.10.5	Heuristica 5	35
9.10.6	Heuristica 6	35
9.10.7	Heuristica 7	35
9.10.8	Heuristica 8	35
9.11	Notacion arborea	36
9.12	Tecnicas Combinatorias	36
9.12.1	Grafo Causa-Efecto	36
9.12.2	2-wise partition y arreglos ortogonales	36
9.13	Testing Estructural	37
9.14	Criterios	37
9.14.1	Cubrimientos de sentencias	37
9.14.2	Cubrimiento de decisiones (o branches)	37
9.14.3	Cubrimiento de condiciones	37
9.14.4	MC/DC	37
9.14.5	def-use flowgraph	37
9.14.6	Criterio : Cubrimiento all-uses	38

9.14.7 Problema testing estructural	38
9.15 Comparacion de criterios	38
9.15.1 Subsumicion	38
9.16 Medidas probabilisticas	38
9.16.1 Properly Covers	38
10 Testing Sistemas Reactivos	39
10.1 Testing maquinas de estados	39
10.2 Mealy Machines	39
10.2.1 Algoritmo TS Chow	40
11 Testing LTS	41
11.1 Conformance trazas	41
12 IOLTS	41
12.1 Conformance trazas (IOTR)	42
12.2 Limitaciones $\leq iotr$	43
12.3 IOCONF	43
12.4 IOCO	43
13 Preguntas de finales	43
13.1 Preguntas Sueltas	43
13.2 20 de nov de 2007	43
13.3 27 de nov de 2007	44
13.4 25 de febrero de 2008	45
13.5 4 de marzo de 2008	46
13.6 7 de abril de 2008	48
13.7 10 de junio de 2008	48
13.8 24 de julio de 2008	49
13.9 15 octubre 2008	50
13.1022 de diciembre de 2008	51
13.112 de marzo de 2009	51
13.122 de marzo de 2010	51

14 Casos de test en testing de sistemas reactivos

53

1 Ingeniería de Requerimientos

Se ocupa de construir un producto de software de alta calidad bajo restricciones de tiempo y presupuesto.

1.1 Que es Ingeniería de Requerimientos?

Ingeniería de requerimientos Es un conjunto de actividades que intentan identificar y comunicar el propósito de un sistema de software y el contexto en que será usado. RE actúa como el puente entre las necesidades del mundo real de los usuarios, clientes y otras circunscripciones afectadas por el sistema de software, y las capacidades y oportunidades que ofrecen las tecnologías de software.

RE (Requirement Engineering) trata sobre explorar el espacio del problema. De la definición de ingeniería de Requerimiento se desprenden varias cosas importantes.

- RE no es una etapa, es un conjunto de actividades y suele estar durante todo el desarrollo del sistema.
- Sale la palabra propósito, muy importante en la definición y es la clave de requerimientos. El propósito está relacionado con la calidad, cuando mejor se capture el propósito mejor es la calidad.
- Contexto : concepto muy importante para garantizar un buen sistema es que se conoce bien donde este se usará. Parece trivial, pero muchas veces el contexto no se conoce completamente (problemas de seguridad?).
-

Sistema Es un conjunto de componentes o procesos que interactúan con el mundo real para satisfacer objetivos de alto nivel. Estos objetivos de alto nivel suelen ser el propósito del sistema.

Software Es la máquina que se suele construir para satisfacer ciertos objetivos de bajo nivel (requerimientos en el mundo de objetivos). Es un componente del sistema, pero no el único.

Consecuencias de la definición de ingeniería de software.

- La ingeniería de requerimientos no es una etapa ni fase.
- Tanto el propósito del sistema como el contexto son importantes. El contexto es donde el sistema (sistema != máquina) será usado.
- La identificación y comunicación del propósito es clave para el éxito y calidad
- Necesidad de identificar todas las partes involucradas, no solo el usuario y cliente.

Validación Proceso cuyo objetivo es incrementar la confianza de que una descripción formal se corresponde con la realidad.

Verificación Proceso cuyo objetivo es garantizar que una descripción formal es correcta con respecto a otra.

stakeholder Es un grupo o un individuo afectado por el sistema, quien puede influenciar la forma en que el sistema es construido y tiene cierta responsabilidad en la aceptación. Son una fuente de información clave en RE.

1.2 Alcance de los requerimientos de ingeniería

El *sistema – asi – como – esta* (*system – as – is*) es el sistema en funcionamiento cuando el proyecto comienza. Consiste en un conjunto de componentes (personas, hardware, software, etc). Este sistema suele tener problemas, deficiencias y limitaciones.

El *sistema – como – sera* (*system – to – be*) es el sistema que se espera desarrollar, el cual sera nuevo o modificado para solucionar los problemas y limitaciones del *sistema – asi – como – esta*. Este no solo incluye el software, ademas debera contemplar el entorno en donde se usara.

El espacio del problema del *sistema – como – sera* tiene tres dimensiones : *PORQUE, QUE* y *QUIEN*.

1.3 Factores de calidad

Los factores de calidad definen objetivos del proceso de RE. Tambien proveen una forma de evaluar sucesivas versiones de requerimientos

1.3.1 Completitud

Globalmente , los requerimientos, las aserciones y las propiedades de dominio juntas deben ser suficiente para garantizar que el *sistema – como – sera* cumpla con sus objetivos. Estos objetivos tienen que estar bien definidos. En particular, se debe anticipar incidentes o comportamientos maliciosos del entorno.

Los requerimientos son completos si se verifica $R, D \vdash G$, en otras palabras que las presunciones son validas y que los requerimientos capturan las necesidades de los stakeholders. Los requerimientos son completos si :

- R garantiza G presumiendo D . $R, D \vdash G$
- G captura adecuadamente todas las necesidades de los stakeholders
- D representa presunciones validas acerca del mundo.

1.3.2 Consistencia

Los requerimientos, aserciones y propiedades del dominio deben ser compatibles entre ellas. $R, D \not\vdash false$

1.3.3 Adecuacion

1.3.4 Trazabilidad

El contexto en el que un item de los documentos de requerimientos fueron creados, modificados o usados deben ser faciles de recuperar. Ese contexto debe incluir justificacion de la creacion, modificacion y uso. El impacto de crear, modificar o borrar un item debe ser facil de evaluar. Ese impacto puede referirse a items en el documento de requerimientos (trazabilidad horizontal) y depender de artefactos despues desarrollados, test data, manuales, etc.

1.3.5 Pertinencia

Los objetivos proveen un criterio preciso para la pertinencia de requerimientos. Un requerimiento es pertinente con respecto a un conjunto de objetivos si es usado como argumento de la satisfaccion de almenos un objetivo. Esto ultimo es muy importante, ya que habla de requerimientos irrelevantes. Esta de mas decir que los requerimientos irrelevantes no es algo que se deberia tener. Es tan importante como la consistencia o completitud.

1.3.6 Dimension PORQUE

1.3.7 Dimension QUE

1.3.8 Dimension QUIEN

1.4 Ciclos de vida del desarrollo

Refinamiento Es la transformacion de un dise;o de alto nivel o abstracto a uno de mas bajo nivel, mas concreto. Usualmente lo de mas alto nivel se lo llama especificacion y lo de mas bajo nivel implementacion

1.4.1 Cascada

- Elicitación y analisis de dominio Evocar una constestacion, respuesta, dato de alguien como reaccion a preguntas o acciones
- Modelado Consiste en abstraer y estructurar los elicitado. Se documenta de manera rigurosa
- Analisis Verificar inter e intra de los modelos.
- Validación Es el proceso que tiene como objetivo incrementar la confianza de los que se esta haciendo. Es el producto correcto?
- Priorización Se
- Negociación
- Especificación Se genera documentacion entregable, completa y detallada.

1.5 Proceso en espiral (Boehm, 1988)



En este tipo de proceso, las etapas son las mismas que las anteriores (elicitación, modelado, etc). Se toma una idea de iteración (varias veces se pasa por elicitación). Cuatro variables se comparan (no tiene nada que ver con el modelo de 4 variables), estas son :

- Propuestas alternativas
- Requerimientos acordados
- Requerimientos documentados
- Requerimientos consolidados

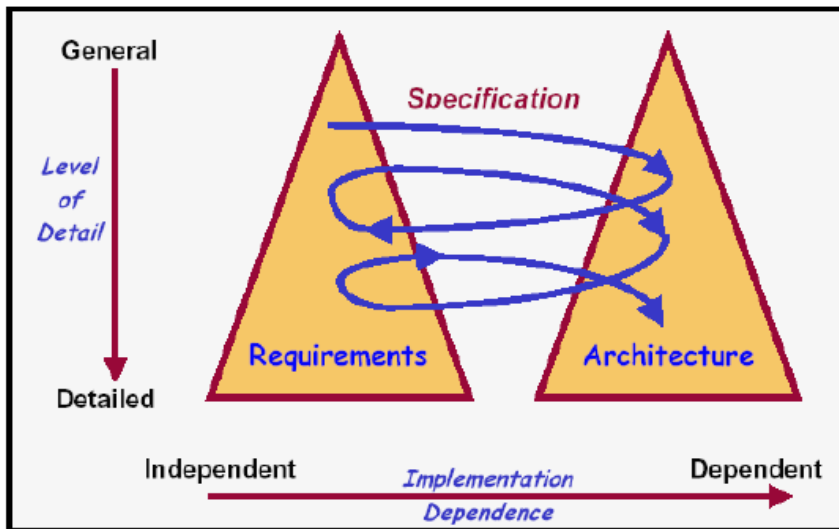
A medida que se pasan por las iteraciones, el valor de cada variable se incrementa y de alguna forma se puede confiar en que se está en algo mejor que antes.

DIAGRAMITA

1.5.1 Unified SW development

1.5.2 Modelo Twin Peaks

Si a esta altura de la carrera no viste la serie Twin Peaks, deberías empezar a bajarla (pero no tiene nada que ver con esto).



El modelo twin peaks es similar al modelo espiral, pero solo se focaliza a los requerimientos y arquitectura. La idea consiste en que hay una ida y vuelta de los requerimientos y la arquitectura. Inicialmente se arracan con los requerimientos, luego con estos requerimientos iniciales se comienza a pensar la arquitectura que seguramente proveera un feedback de los requerimientos. Este feedback es comun que requiera cambios de los requerimientos, que los questione o incluso que proponga nuevos requerimientos (una mala idea proponet nuevos requerimientos al cliente, salvo que haga las cosas mas faciles). A medida que se itera en el modelo twin peaks se genera un nivel de detalle mas rico y se genera un dependencia de la arquitectura que se fue adaptando.

1.6 Relacion entre categorias de requerimientos

La distincion entre requerimiento funcional y no-funcional no se tiene que tomar en el sentido literal. El limite entre estas dos categorias no siempre es clara. Por ejemplo, muchos requerimientos en un software firewall tienden a ser requerimientos de seguridad.

1.7 Economia

En general los problemas de ingenieria de software son complejos y tienen muchos criterios tanto funcionales (capacidad funcional) como no-funcionales.

2 Modelo Jackson

Algunas definiciones que se tienen que saber para poder entender el modelo. *Recordar* Jackson dice que requerimientos son cosas del mundo y especificacion a las cosas de la interfaz. En la materia eso es a la inversa.

2.1 Definiciones

Fenomeno Es un evento o situacion cuya existencia puede observarse.

Maquina Porcion del sistema a desarrollar o modificar (no necesariamente el soft o hard). El proposito de la maquina esta en el mundo.

Mundo Porcion del mundo afectado por la maquinas

Interfaz Son fenomenos compartidos por el mundo y la maquina.

Asercion Descriptiva Son cosas que son o presumimos verdaderas en el mundo. Dentro de este tipo de aserciones esta el dominio.

Propiedad sobre el sistema que se mantiene apesar de como el sistema se comporta. Tipicamente son leyes naturales o fisicas.

Asercion prescriptiva Cosas que esperamos que sean verdaderas en el mundo. Dentro de este tipo de aserciones esta los objetivos y los requerimientos.

Propiedad sobre el sistema que se mantienen o no dependiendo como el sistema se comporta.

Una asercion se refiere a un fenomeno que ocurre en el software, en el enterno o en la interfaz. En el ultimo caso, un fenomeno compartido puede ser controlado por el software u observado por el enterno, controlado por el entorno y observado por el software.

Requerimiento Toda asercion prescriptiva que trata sobre fenomenos que afectan la interfaz.

Especificación Toda asercion prescriptiva que trata sobre fenomenos del mundo.

*Jackson:*En el libro de jackson especificación se llama a todo lo de la interfaz y requerimientos todo lo que es del mundo.

Para encontrar requisitos es util revisar la lista de eventos que viven en la interfaz.

2.2 Proposito de la maquina en el mundo

Todo el siguiente chamuyo es para hablar sobre todo el modelo de Jackson en un final. Es ideal leer el paper The World and the Machine , Michael Jackson.

Jackson dice que el proposito de la maquina, que define su valor practico, esta ubicado en el mundo en el cual la maquina sera instalada y usada.

El requerimiento (esto es el problema), esta en el mundo. La maquina es la solucion que se construye.

Es importante saber que el problema no esta en la maquina, la maquina es quien posibilita solucionar el problema. Esto solo es posible porque la maquina interactua con el mundo, y esta interaccion es por medio de la interfaz (osea los fenomenos compartidos).

Es muy importante saber que los requerimientos deben tratar sobre cosas del mundo y usando vocabulario del mundo.

2.3 Requerimientos

Requerimiento del sistema Es una asercion prescriptiva, formulada en terminos del entorno. Deben ser expresados con vocabulario de los stakeholders

Requerimiento del software Son aserciones prescriptivas y deben ser formuladas en terminos de fenomenos entre el software y el entorno. Son lo requerimientos que van a ser usados por los programadores.

Observacion : Un requerimiento de software es por definicion un requerimiento del sistema, pero la vuelta no vale.

Propiedad del dominio Es una asercion sobre el dominio. Se espera que se mantendra invariante sin importar como el sistema se comporte.

Expectativa Es una asercion que va a ser satisfecha por el entorno, y esta formulada con terminos del entorno usando vocabulario de los stakeholders.

Definiciones Son aserciones provistas por el documento de requerimientos. Se utilizan para dar definiciones sobre conceptos y terminos auxiliares para acordar en forma precisa y completa el significado de ciertos terminos.

2.4 Taxonomias

Los requerimientos funcionales y no-funcionales en la taxonomia de requerimientos son los padres de muchas otras. Las taxonomias son utiles como heuristica para encontrar nuevos requerimientos.

Requerimiento Funcional Define los efectos funcionales requeridos por *software – to – be* debe tener sobre el entorno . Tratan del *QUE*. Ejemplos, la busqueda de la biblioteca proveera una lista de libros encontrados en la biblioteca sobre algun titulo.

Requerimiento No-Funcional Definen mas restricciones sobre la forma en el que el software debe satisfacer sus requerimientos funcionales o en la forma que deben ser desarrollados. Ejemplos, Comando de aceleracion deben ser enviados cada 3 segundos al tren.

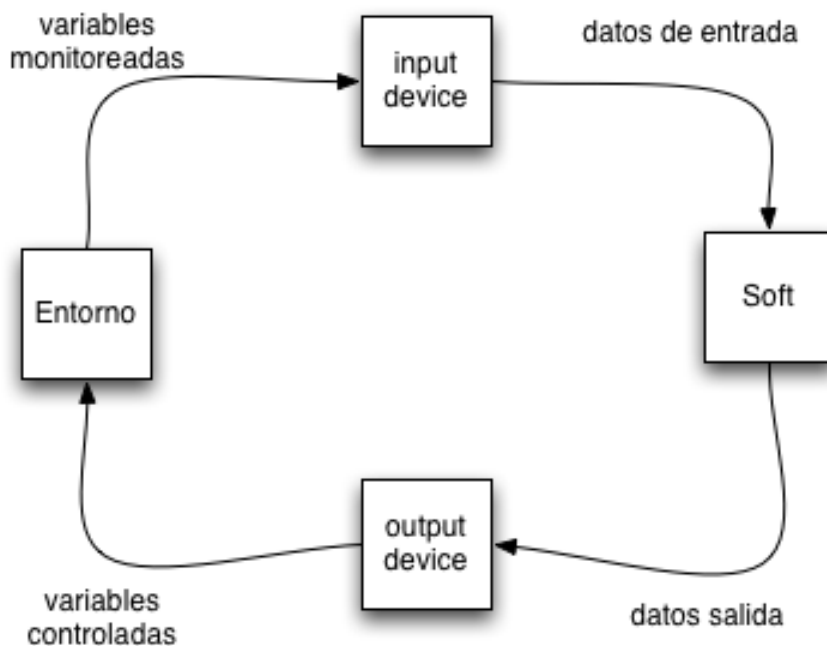
Requerimiento de Calidad Restricciones sobre los efectos del software sobre el entorno para tener adicionales características (referidas a calidad).

Algunos problemas del analisis de requisitos:

- Requerimiento faltante
- Presuncion del dominio incorrecta
- Propiedad del dominio cambiante

Objetivos Los objetivos son acerca de los fenomenos en el dominio de la aplicacion. Un objetivo es una asercion prescriptiva que el sistema debera satisfacer a traves de la cooperacion de sus agentes.

3 Modelo de 4 variables



El modelo de 4 variables es muy similar al modelo de Jackson pero con la diferencia de que además de distinguir lo monitoriable y controlable, también agrega los inputs y outputs.

El vínculo entre los conceptos requerimientos de sistema y requerimientos de software puede hacerse más preciso con las siguientes 4 tipos de variables :

- Variables de monitoreo : Son cantidades del ambiente que el software monitorea por medio de entradas, como sensores
- Variables de control : Son cantidades ambientales que el software controla por medio de dispositivos como actuadores
- Variables de entrada : Se trata de todos los datos que necesita el software como entrada
- Variables de salida : Son cantidades que el software produce como salida

El modelo de las 4 variables define los requerimientos de sistema y software como distintas relaciones matemáticas. Sea \subseteq la inclusión de conjuntos, x el producto cartesiano, M las variables de monitoreo, C las variables de control, I las variables de input y O las variables de salida.

Requerimientos de software $SoftReq \subseteq I \times O$

Requerimientos de sistema $SysReq \subseteq M \times C$

4 Modelo Objetivos

4.1 Definiciones

Objetivo Es una aserción prescriptiva que el sistema debe satisfacer a través de la cooperación de sus agentes.

Agente Un agente es un componente activo que tiene un rol para satisfacer el objetivo.

Requirimiento Son aquellos objetivos que son asignados a solo un agente, y ese agente es el software.

Expectativa Son aquellos objetivos que son asignados a solo un agente, y ese agente es distinto al software o a un agente del entorno.

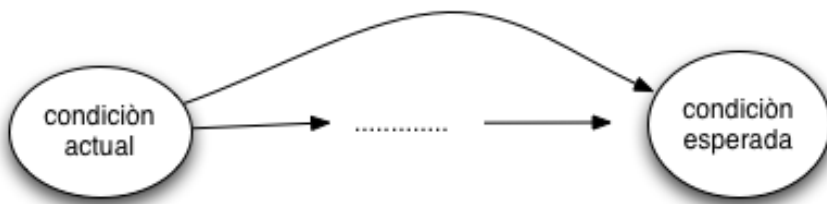
Propiedad de dominio Igual que en el modelo Jackson. asercion descriptiva que es satisfecha por el entorno y que son invariantes.

Hipotesis de dominio Asercion descriptiva que sera satisfecha por el entorno y sujeta a cambio. Por ejemplo, Los domingos no son dias para reuniones.

4.2 Taxonomia de objetivos

Existen dos tipos de objetivos, y un objetivo solo puede ser de un tipo. Los tipos de objetivos son los de comportamiento y los blandos. La diferencia es que el de comportamiento tiene algun criterio de aceptacion, mientras que los blandos sirven para comparaciones. Los objetivos de comportamiento suelen tener subtipos : lograr,mantener/evitar.

4.2.1 Objetivos Lograr

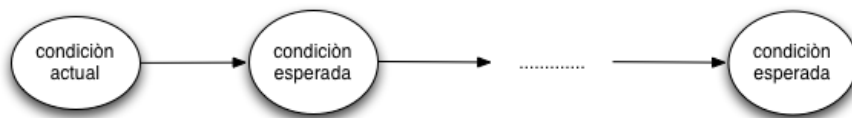


Prescriben comportamiento esperados cuando alguna condicion esperada que tarde o temprano se cumple si otras condiciones se mantienen en el sistema.

si condicion Actual entonces

¡¿ condicion esperada

4.2.2 Objetivos Mantener



Prescriben comportamiento esperado cuando alguna condicion esperada siempre debe mantenerse [si condicionActual entonces] siempre buenaCondicion

4.2.3 Objetivos Blandos

Prescriben preferencias sobre alternativas sobre comportamientos del sistema. Estos objetivos suelen usarse para seleccionar opciones del sistema entre multiples opciones. Los objetivos blandos no *no – funcionales*, los no-funcionales suelen ser mas explicitos y responden si o no.

4.2.4 Objetivos funcionales vs. no-funcionales

funcional states the intent underpinning some system service

no-funcional states some quality or constraint on service provision or system development.

4.3 Refinamientos de objetivos

Una vez que se tienen los objetivos, se puede armar el grafo de y/o refinamientos. La forma de armarlo, es desde lo mas general hasta que el objetivo pueda ser asignado a un solo agente. (si es trivial se pueden dejar juntos). Cuando un objetivo es asignado a un agente que es la maquina eso es un requerimiento. Una expectativa es cuando el objetivo es asignado a un agente que no es la maquina. La forma de leer los niveles es : cuando se esta en el nivel n : ver el nivel $n+1$ es ver porque y cuando se mira el $n-1$ es como.

4.4 Asignacion de responsabilidades

Un objetivo es realizable por un agente si el agente:

- puede monitorear los fenomenos
- el agente puede controlodar los fenomenos
- no es necesario conocer el futuro para garantizar el objetivo en el presente

4.5 Patrones de Refinamientos

4.5.1 Y-refinamiento

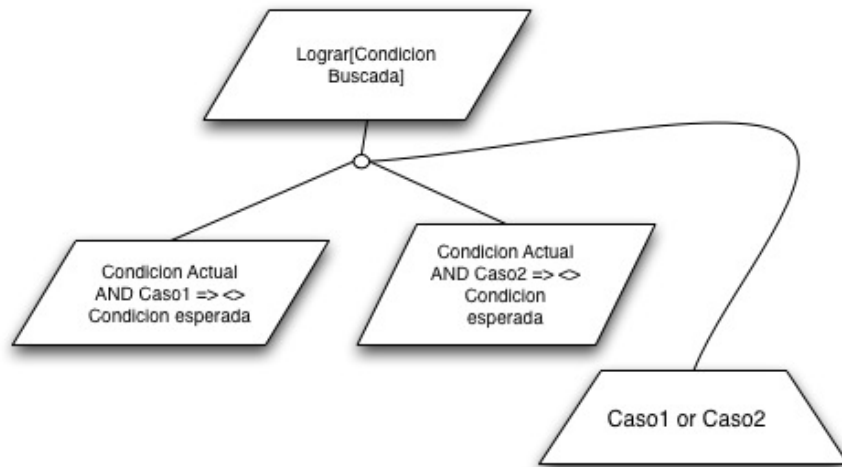
Los Y – *refinamientos* deben cumplir :

- Completitud : $G_1 \wedge G_2 \wedge \dots \wedge G_n \wedge Dominio \vdash G$
- Minimilidad : $G_1 \wedge G_2 \wedge \dots \wedge G_{i-1} \wedge G_{i+1} \wedge \dots \wedge G_n \wedge Dominio \not\vdash G$
- Consistencia : $G_1 \wedge G_2 \wedge \dots \wedge G_n \wedge Dominio \not\vdash false$

4.5.2 O-refinamiento

4.5.3 Refinamiento por casos

Consiste en refinar un objetivo cuando hay propiedades del dominio disjuntas. Estas propiedades son justamente los casos y cada caso debe ser completo. Que un caso sea completo significa que implica la condicion esperada del



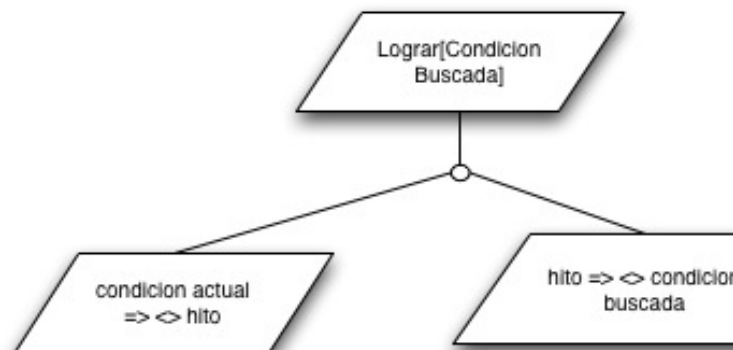
objetivo de mas alto nivel.

Es muy

facil confundir este refinamiento con un *o-refinamiento*. Los *o-refinamientos* introducen sistemas alternativos. Si uno usa un *O-refinamiento* para cada caso lo que estaria logrando es un refinamiento incompleto de objetivos. Ejemplo :

4.5.4 Refinamiento por hitos

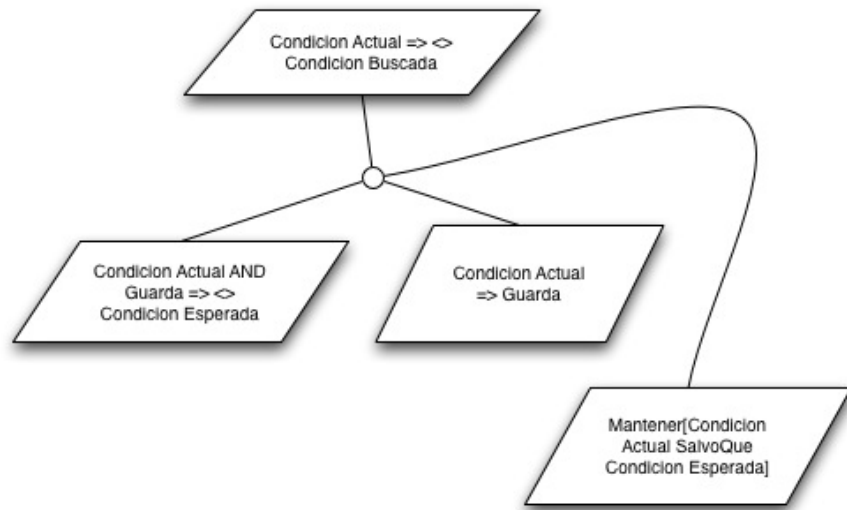
Es un refinamiento aplicable a objetivos donde una condicion intermedia puede ser identificada como un hito para lograr la condicion final. Ejemplo : Lograr[Ambulancia movilizada] se refina con Lograr[Ambulancia Asignada] y por



Lograr[Ambulancia asignada =_i i; Ambulancia movilizada]

4.5.5 Refinamiento Introduccion de guarda

Es un refinamiento que consiste en refinar un objetivo del tipo Lograr[CondicionEsperada si CondicionActual] con



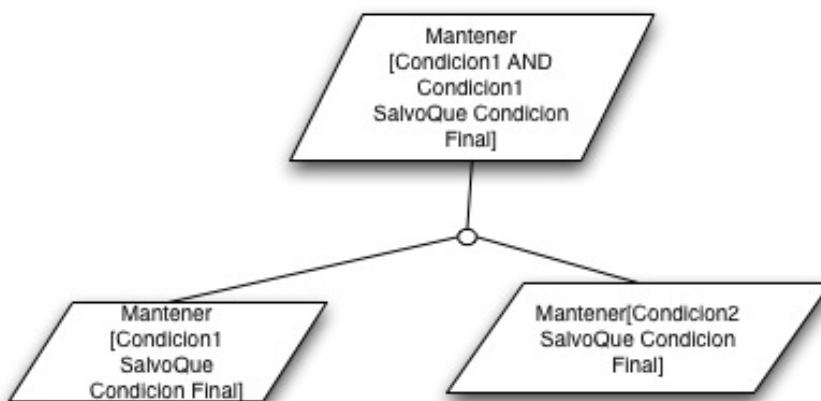
los siguientes tres subobjetivos :

- Lograr[CondicionEsperada si CondicionActual y Guarda]
- Lograr[Guarda si CondicionActual]
- Mantener[CondicionActual SalvoQue CondicionEsperada]

4.5.6 Refinamiento Divide and Conquer

Es un refinamiento para objetivos Mantener bastante simple Ejemplo : Mantener[Condicion1 y Condicion2 SalvoQue CondicionFinal] se refina en :

- Mantener[Condicion1 SalvoQue CondicionFinal]
- Mantener[Condicion2 SalvoQue CondicionFinal]



4.5.7 Refinamiento para lograr objetivos asignables

Hay dos tipos de monitoriabilidad y contrabilidad. Para las dos variantes se trata de forma similar. Ejemplo : Objetivo En CondicionUnMonitoriable se refina en Objetivo En CondicionMonitoriable y en CondicionMonitoriable sii CondicionUnMonitoriable. El segundo refinamiento que parece una Contradiccion suele ser una hipotesis de dominio y en un ejemplo se entiende que quiere decir. Por ejemplo VelocidadDistintaDeCeroMedida sii VelocidadDistintaDeCero.

4.6 Obstaculos

Los procesos de ingenieria de requerimientos usualmente caen bajo el problema de que los objetivos, requerimientos o asunciones son demasiado ideales. Como son demasiado ideales no son satisfechos por el sistema por comportamientos inesperados de los agentes . Como consecuencia el software desarrollado no cumplira correctamente con el proposito y no sera lo suficientemente robusto. El modelo de objetivos tiene o se propuso algunas tecnicas para desidealizar los objetivos, esto es o quiere decir que de alguna forma se encuentran propiedades , asunciones, etc que hacen notar que el objetivo es demasiado ideal y por consecuencia se deberia buscar un objetivos, requerimiento, etc menos ideal y mas realista. Al tener un objetivo menos ideal (desidealizacion del objetivo) se llegaria a un software mas robusto. Con los objetivos ideales suele ocurrir que existen situaciones en donde no puede ser satisfechos por alguna expectativa ideal, requerimiento ideal,etc. Ademas la idealizacion de objetivos suele traer inconsistencias entre la especificacion y su actual comportamiento.

Asi como la completitud se puede dar en terminos de subobjetivos, tambien se la puede definir como la negacion de obstaculos. Sean O_1, O_2, \dots, O_n obstaculos :
 $\{\neg O_1, \neg O_2, \dots, Dom \vdash G\}$

4.7 Semantica

Un objetivo define un conjunto de comportamientos, donde los comportamientos son una secuencia temporal de estados.

5 Modelo Agentes

Agente Componente activo del sistema con algun rol en la satisfaccion de un objetivo.

En este modelo se suele utilizar como herramienta el diagrama de contexto. El diagrama de contexto esta relacionado con los fenomenos de Jackson. Es muy util para mostrar las relaciones entre los agentes, la interaccion de los agente con la maquina y tambien para conocer algunos fenomenos relevantes del mundo que son parte del sistema (pero no interactuan con la maquina).

Para armar el diagrama de contexto es util :

- primero buscar fenomenos que se cree relevantes
- cuando se tienen los fenomenos categorizar cada uno de estos segun sea maquina, interfaz o mundo (segun Jackson).
- despues se arma el diagrama con los fenomenos segun la interaccion que tengan los agentes.

5.1 Relacion con otros modelos

5.1.1 Objetivos

En cuanto al modelo de objetivos, lo que se hace es refinar los de alto nivel hasta llegar a los objetivos hojas que son aquellos que pueden ser asignados a un solo agente. En objetivos cuando una hoja es asignada a un agente

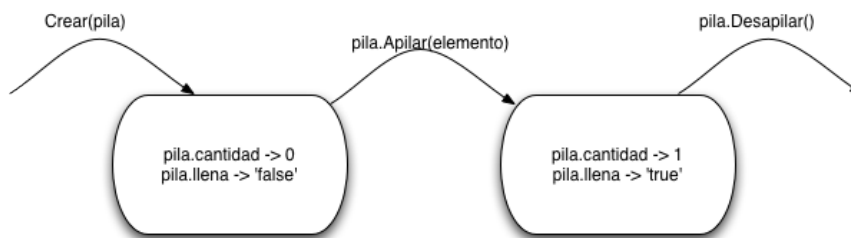
distinto de la maquina , se dice que el objetivo es una expectativa. Cuando es asignado al software , se dice que es un requerimiento.

6 Modelo operacional

Este modelo cubre el aspecto del *QUE*. El foco del modelo es sobre los servicios que van a brindar la funcionalidad requerida para satisfacer los objetivos.

Operacion Una operacion es una relacion binario sobre los estados del sistema. Cada operacion tiene una tupla de variables de entrada y de salida, estas puede solaparse.

Las variables de entrada son aquellas en las que las operacion aplican a. Las variables de salida son aquellas donde las operacion actuan en. Formalmente se puede definir como un conjunto Op de pares de *input* – *output* tal que $Op \text{ incluido en } InputState \times OutputState$.



6.1 Casos de uso

Definicion Un caso de uso especifica una o varias secuencias de acciones que el sistema puede llevar a cabo interactuando con sus actores, incluyendo alternativas dentro de la secuencia.

No todos los actores que participan del caso de uso estan en todos los escenarios.

Los casos de uso son de suma utilidad para definir el alcance del software/máquina. Facilita la validacion con los stakeholders.

- Estructura el conjunto de operaciones atendiendo a la categoria de usuario
- que participan en el mismo. Describen bajo la forma de acciones y reacciones
- las operaciones provistas por una maquina desde el punto de viste del usuario. Solo se concentran en funcionalidad proviste por la maquina a construir.
- Solo interesan interacciones directas Maquina-Agente

Los nombres se expresan en gerundio. Sirven para definir el alcance del software/maquina a construir. Facilita la validacion con los stakeholders. Un caso de uso describe un conjunto de escenarios posibles. hasta cuanto detallar?

- Hasta cubrir la funcionalidad mas relevante/critica
- hasta que ya no es efectivo (cost vs. beneficio)

6.1.1 Semantica CU

Un Caso de uso denota un conjunto de escenarios.

6.1.2 Actores

Un actor representa un tipo de usuario, pero no necesariamente es una relacion 1 a 1. Abstrae el usuario real. El nombre describe el rol desempeñado.

Vision Semantica Un actor denota un conjunto de agentes concretos. Un agente concreto puede ser modelado por varios actores distintos. La clave de entender la semantica consiste en que un agente puede tener varios roles, osea un empleado (el agente) puede ser un vendedor o un administrador, esto no tiene que ver con herencia en casos de uso (o por ahi si) tiene que ver mas con la trazabilidad del modelo de agentes y el modelo operacional.

6.1.3 Relacion Participa En

A participa en U \leftarrow la descripcion detallada de U hace referencia explicita al actor A como participante de la interaccion.

6.1.4 Generalizacion

La semantica mas abstracta de herencia es subconjunto.
Si X hereda de Y entonces $X \subseteq Y$ Ademas,

- X es una especializacion de Y .
- Y es una generalizacion de X .
- X es hijo de Y , Y es padre de X
- X es sub-... de Y , Y es super-... de X

6.1.5 Entes Abstractos

6.1.6 Inclusion o Usa a

Un escenario del caso de uso A incluye tambien el comportamiento descrito por el caso de uso B .

Ejemplo , comiendo chocolate —incluye—; abriend chocolate. Vision Semantica :

Si un escenario s es donatado por A , entonces existe una porcion de s que contiene un escenario denotado por B . Puede existir escenarios denotados por B que no aparecen en escenarios denotados por A

6.1.7 Elementos Foraneos

6.1.8 Extensiones

Una instancia del caso de uso A incluye, a veces, el comportamiento descrito por el caso de uso B .

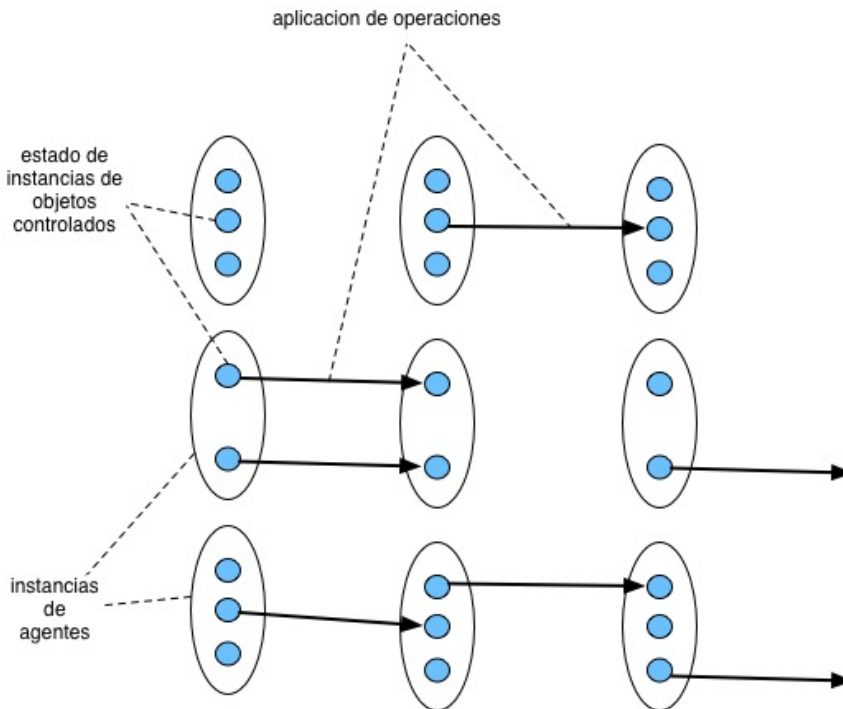
Ejemplo Cenando ; — extiende — tomando cafe. Vision semantica:

Existe almenos un escenario s denotado por A , que contiene un escenario denotado por B .

6.2 Relacion con el modelo de objetivos (operacionalizacion de objs)

Operacionalización refiere el proceso de mapear hojas del arbol de objetivos a operaciones que aseguran estos objetivos. Una hoja de un arbol se dice operacionalidad por un conjunto de operaciones si la especificacion de estas operaciones aseguran que el objetivo es satisfecho. Una buena forma de comprobar trazabilidad con el modelo de objetivos es ver si se cubrieron todas las hojas con el modelo operacional. Si alguna hoja no se contemplo, algo seguramente esta faltando.

6.3 Semantica : Objetivos, agentes,objetos y operaciones



- Los agentes corren concurrentemente.
- No siempre se aplican operacion.
- Las operaciones son atomicas.
- Las operaciones se pueden aplicar concurrentemente, tanto dentro como fuera de los agentes en los objetos.

6.4 Modelo Objetos

7 Modelo Conceptual

El modelo conceptual explica cuales y como se relacion los conceptos relevantes en la descripcion del problema.

Objeto conceptual Denota una entidad o concepto del dominio del problema

Clase conceptual Denota un conjunto de objetos conceptuales que comparten características comunes. Estas características pueden ser atributos o relaciones.

7.1 Propiedades : Atributos y enlaces

Propiedad Representan características estructurales de una clase. Las propiedades son un solo concepto,pero aparecen en distintas notaciones : atributos y asociaciones. Aunque en el diagrama se representan de forma distinta, son en realidad casi lo mismo.

Atributo Es una característica de un objeto,es independiente de otros objetos. Tiene un nombre y un rango posible de valores.

En cada instante de tiempo, cada atributo de un objeto tiene un valor unico. Puede ser mutables o inmutables y describen el estado del objeto. *Enlace* Es una característica que vincula conceptualmente a varios objetos. Cada objeto juega un rol conceptual en ese vinculo.

7.2 Diagramas de clases

7.2.1 Estrategias para identificar clases

- Identificar frases nominales en descripciones del dominio (sustantivo o un conjunto de palabras que actual como tal).
- Utilizar lista de categorías de clases conceptuales .

7.2.2 Asociaciones

La asociación expresa una conexión bidireccional entre objetos. Una asociación es una abstracción de la relación existente en los enlaces entre los objetos. Multiplicidades :

- 1 Un elemento relacionado
- 0...1 Uno o ningún elemento relacionado
- 0...* Varios elementos relacionados o ninguno
- 1...* Varios elementos relacionados, pero al menos uno
- $M \dots N$ entre M y N elementos relacionados

7.2.3 Visión Semántica

Un diagrama de clase define : Conjuntos de objetos, Relaciones entre elementos de conjuntos, restricciones sobre conjuntos y relaciones.

7.2.4 Roles

Son los labels que se ponen al extremo de una asociación que explica la relación entre conceptos en un sentido particular. Cada asociación tiene dos roles; cada rol es una dirección en la asociación. Permiten navegar entre conceptos, por ejemplo Todo los automoviles que conduce el piloto X .

7.2.5 Agregación

Es una asociación especial, una relación del tipo *parte – de* dentro de la cual una o más clases son partes de un conjunto. Es una forma de decir que algo pertenece a un conjunto. Una buena forma de ver si esta bien usar agregación es preguntando, esta bien que viva el objeto cuando el otro no existe?. Por ejemplo en una region Club/Persona. Cuando el club se destruye esta bien destruir a la persona o la dejamos? Lo mas dificil es establecer la diferencia entre asociación y agregación. El rombo se ubica del lado del conjunto.Por ejemplo jugador/equipo, el rombo se pone de lado del equipo

7.2.6 Composición

La composición es una forma *fuerte* de agregación. Se diferencian en :

- En la composición tanto el tyodo como las partes tienen el mismo ciclo de vida.

- Un objeto puede pertenecer solamente a una composición.

Sirve para modelar que cuando el objeto relacionado muere, el otro también muere (depende donde este el rombo). También sirve que el componente tenga un solo dueño. El rombo va del lado que no es componente. Por ejemplo un párrafo es un componente de un capítulo, el rombo se pone en el capítulo

7.2.7 Asociación n-arias

Son asociaciones que se establecen entre más de dos clases.

Una clase puede aparecer varias veces desempeñando distintos roles. Semánticamente introducen relaciones n-arias : R incluido en AvionesxPasajerosxPilotos.

7.2.8 Clases de asociación

Semántica : Modelan característica de una asociación que son independientes de las clases que asocia. Se C es una clase de asociación para la asociación R en (AxB) , entonces introduce función $f : R \leftarrow G$. Esto garantiza que no hay dos c , para un mismo par (a,b) . No tiene sentido la clase por sí sola.

Permiten agregar atributos, operaciones a las asociaciones. La clase de asociación agrega una restricción extra, en la cual solo puede existir una sola instancia de la clase de asociación entre dos objetos participando.

Para entender bien la clase de asociación hay que compararla contra otra forma similar de representarla.

La principal diferencia consiste en que la cantidad de asociaciones posible para un objeto de la clase A y otro objeto de la clase C cuando se usa clase de asociación es que solo hay una mientras que en la otra podrían tenerse más de una (para las mismas instancias).

Una forma de crear un historial es usando la segunda forma.

7.2.9 Generalización

Sirve para modelar cuando una clase hereda los atributos y relaciones de la otra. Las subclases pueden incorporar nuevos atributos o relaciones que las superclases no tienen. *Herencia* : es una relación entre una clase general y una versión más específica de dicha clase. Semánticamente se podría decir que es una relación de inclusión o es un tipo especial de la clase.

Un principio en cuando al código cuando se usa la herencia consiste en la sustituibilidad, en cualquier lugar donde el código indique que requiere algo de la superclase, cualquier otra clase que herede de esta podrá sustituirse sin problemas.

7.2.10 Clase Abstracta

Una clase abstracta es aquella que no puede ser instanciada directamente. La única forma de instanciarla es por medio de una subclase.

7.3 Diagramas de objetos

Es el mundo en un instante dado. La relación entre los objetos se corresponde con la de sus clases.

Instanciación : Un objeto es una instancia de una clase. Un diagrama de objetos es una instancia de un diagrama de clases.

7.4 OCL

7.4.1 Colecciones

Una navegacion simple de una asociacion resulta en un *Set*, navegaciones combinadas en una *Bag*, y una navegacion entre asociaciones con $\{ordered\}$ resultan e *OrderedSet*. *OCL* distingue tres tipos de colecciones:

- *Set* Es un conjunto matematica, no tiene duplicados
- *Bag* Es un conjunto pero que puede tener repetidos. Se puede tranformar a *Set* usando $- > asSet()$
- *Sequence* Es como una *Bag* pero con orden.

Operaciones :

- *Select* Especifica un subconjunto del conjunto, donde la expresion dado es Verdadera.
- *Reject* Es igual a *Select* con la diferencia que devuelve todo lo que la expresion da Falso
- *Collect* Sirve para especificar una coleccion que se deriva de alguna coleccion pero tiene objetos distintos. Por ejemplo, sirve para traer en una coleccion todas las fechas de cumplea;os de empleados. Importante : cuando el origen es un *Set* la coleccion resultante es una *Bag*. Por ejemplo cuando hay dos empleados con misma fecha, resultaran en elementos distintos de un *Bag*. La notacion se simplifica `self.employee->collect(BirthDate)->asSet()` como `self.employee.birthdate`.
- *forall* Se utiliza para poner una restriccion sobre una coleccion.
- *exists* Similar a *forall* pero existe.
- *iterate* Es una generalizacion de las anteriores (permite escribir las anteriores).

7.5 LTS

Scope control,concurrency,dinámica. Poder computacional limitado.

Usos especificación de par de dominios reactivos o autónomos, computacion reactiva, protocolos, arquitecturas de software.

LTS : Labelled Transition System (Sistema de transiciones etiquetadas).

LTS Sea *Estados* el universo de estados, *Act* el universo de acciones observables, y $Act_T = Act \subseteq \{r\}$. Un *LTS* es una tupla $P = (S, L, triangle, s_0)$, donde $S \subseteq Estados$ es un conjunto finito, $L \subseteq Act_T$ es un conjunto de etiquetas, $triangle \subseteq (S \times L \times S)$ es un conjunto de transiciones etiquetadas, y $s_0 \in S$ es el estado inicial. Definimos el *alfabeto* de comunicacion de P como $\alpha P = L - \{r\}$.

Concurrencia Procesamiento logicamente simultaneo. No implica multiples unidades de procesamiento.

Paralelismo Procesamiento fisicamente simultaneo. Involucra multiples UPs

Ejecucion Sea $P = (S, L, \Delta, q)$ una *LTS*. Una ejecucion de P es una secuencia $w = q_0 l_0 q_1 \dots$ de estados q_i y labels $l_i \in L$ talque $q_0 = q$ y $(q_i, l_i, q_{i+1}) \in \Delta$ para todo $0 \leq i \leq |w/2|$

Proyeccion Sea w una palabra $w_0w_1w_2w_3\dots$ y A un alfabeto. La proyeccion de w en A , la cual se denota $W|_A$, es el resultado de eliminar de w todos los elementos w_i tal que $w_i \notin A$

Traza Sea P un LTS. Una palabra w sobre el alfabeto $\alpha(P)$ es una traza de P si hay alguna ejecucion de w' de P tal que $w = w'|_{\alpha(P)}$. Notar que las traza no incluyen las acciones no observables. Tambien se denotan con $tr(P) = \{w|wesunatazadeP\}$.

7.5.1 Modelado de procesos

Un proceso es la ejecucion secuencial de un programa. El estado de un proceso en cualquier punto del tiempo consiste en el valor de las variables. Un programa cambia de estado, por medio de transiciones. Cada transicion hace que el programa cambie de un estado a otro. El orden en la cual deben ocurrir las acciones es determinada por un grafo de transiciones, el cual es una representacion abstracta del programa.

7.5.2 Modelado : Concurrencia

El primer problema del modelado de la concurrencia lo trae la velocidad de ejecucion de un proceso en comparacion con otro. Para solucionar este problema se considera que las velocidades son arbitrarias, esto significa que un proceso puede tomar tiempo arbitrario para pasar de una accion a otra. La desventaja es que pierde propiedades real-time, sin embargo tiene la ventaja de independencia de scheduling lo que implica portabilidad de los programas concurrentes.

La forma de modelar concurrencia es usando interleaving. En un proceso las acciones son ejecutadas en orden. sin embargo como los tiempos son arbitrarios, las acciones de diferentes procesos son arbitrariamente intercaladas (interleaved). Lo bueno de tener las acciones intercaladas (intercaladas, interleaved actions, etc) es que es un buen modelo de abstraccion de la concurrencia porque no dice nada (abstrae) sobre como las cosas (usualmente procesadores) se deben intercalar. Esto resulta en un modelo de ejecucion asincronico e independiente de scheduling. Se dice que una accion a es concurrente con otra accion b si permiten que las acciones se ejecuten en cualquier orden $a \rightarrow b$ o $b \rightarrow a$.

La composición en paralelo de todos los procesos resultan en una maquina que genera todos las posibles trazas de acciones interleaved.

La forma de modelar interaccion entre procesos es por label compartidos.

7.5.3 Modelando : Eleccion

Ejemplo de la maquina de cafe, donde se puede elegir segun el boton que se presione si se quiere cafe o te.

En este ejemplo en particular la eleccion de la transicion la realiza el enterno. Pero puede ser realizada internamente en el proceso.

7.5.4 Modelando : Eleccion no deterministica

Cuando dos o mas maquinas tienen mismos labels, se dicen que son compartidas. Estas labels compartidas se utilizan para modelar interacciones entre las maquinas. Una accion compartida implica que al mismo tiempo todos los procesos que la comparten deben ejecutar tal accion. VER CAP3

Sincronizacion de dos tareas, sin importar el orden de ejecucion de las dos tareas

Ejemplo productor consumidor, con buffer tamaño 1.

Ejemplo de handshake.

Ejemplo de dos productores, que no importa el orden en que produzcan cosas. Lo que importa es que los dos produjeron el producto.

Ejemplo de recurso compartido.

Ejemplo cliente servidor

7.5.5 Equivalencias

Equivalencia Sea X un conjunto. Una relacion binaria R es un subconjunto de $X \times X$. R se dice equivalencia si cumple :

- R es reflexiva : esto es que $x R x$ para cada $x \in R$
- R es simetrica : estos es que $x R y$ implica $y R x$ para todo par $(x, y) \in X$
- R es transitiva : esto es que $x R y$ y $y R z$ implica $x R z$ para todo $x, y, z \in R$

Equivalencia llevado a maquinas de estado :

- Reflexividad : cada proceso es una correcta implementacion de si mismo
- Congruencia : Dos procesos equivalentes en comportamiento pueden ser intercambiados sin afectar el comportamiento final.
- Transitividad : Soporta derivacion de implementaciones apartir de especificaciones.

Cuando se busca una equivalencia se espera que cumpla : transitividad, reflexibidad y simetria. Que sea abstracta en cuanto al numero de estados, estrucutra del modelo y trazas.

7.5.6 Equivalencia por Trazas

Propuesta : dos LTS son equivalentes \leftrightarrow si definen el mismo conjunto de trazas Problema : La equivalencia por trazas no puede distinguir al no-determinismo y el determinismo. La equivalencia por trazas es demasiado debil. Se podria decir que la equivalencia por trazas no considera las capacidades de comunicacion de los estados intermedios, esto es algo que importa tener en cuenta. Por ejemplo lo que no ve la equivalencia de trazas es que despues de ingresar una moneda en la maquina expendedora en la no-deterministica puede resultar cafe o te, mientras que en la deterministica solo una de las dos es posible.

Deadlock : La equivalencia de trazas puede exhibir distintos comportamientos de deadlock cuando interactuan en paralelo con otros procesos.

7.5.7 Equivalencia isomorfismo

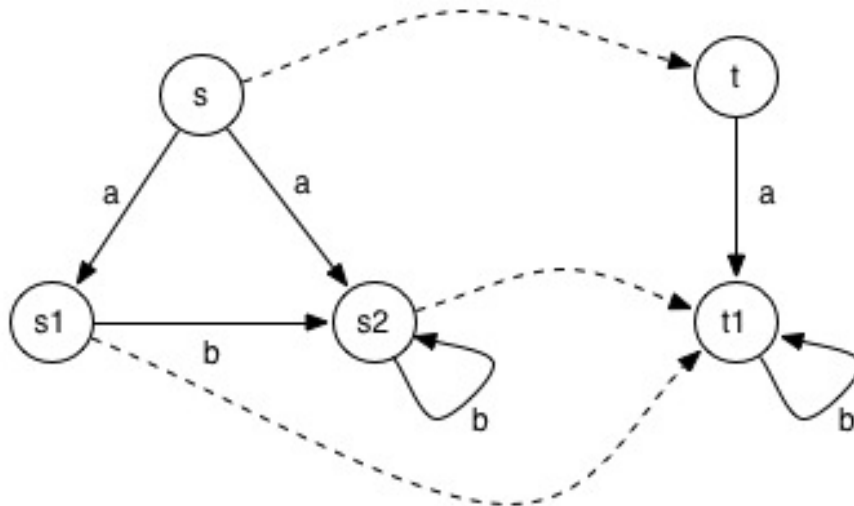
Propuesta : dos LTS son equivalentes \leftrightarrow al quitar sus estados no alcanzables son isomorfos Problema : la cantidad de estados no deberia ser un factor de comparacion, hay LTS que son iguales pero difieren la cantidad de estados.

7.5.8 Bisimulacion

Definicion intuitiva : Dos procesos son equivalente si tienen las mismas trazas y ademas los estados que pueden alcanzar son iguales. No tiene los problemas de trazas, ni la de isomorfismo.

Teorema 7.1 ($P \sim Q$) si y solo si paa cada accion $a \in Act$:

Ejemplo de dos maquinas bisimilares.



$$R = \{(s, t), (s_1, t_1), (s_2, t_1)\}$$

en principio no parecen bisimilares, porque parece que hay un no-determinismo. Bueno el tema es que la primera maquina no esta minimizada y por esto los estados s_1 y s_2 son equivalentes.

7.5.9 Chequeo bisimulación

Sea R la relacion a chequear

Para cada elemento en R , chequear si todas las posibles transiciones desde los dos estados puede ser matcheadas por las correspondientes transiciones en los otros estados.

7.5.10 Mostrar no-bisimilitud

Existen almenos dos formas de mostrar la no-bisimilitud:

- Enumerar todas las relaciones binarias y mostrar que ninguna contiene (s_1, t_2) y es una bisimulacion fuerte. Esto es muy costoso.
- Realizar algunas observaciones que nos permiten eliminar relaciones candidatas a bisimulacion en un paso. Es decir usar un juego que caracteriza bisimilitud fuerte.

El juego consiste en que para dos LTS P y Q hay dos jugadores un atacante y un defensor. La idea es que el defensor quiere mostrar bisimilitud, mientras que el atacante lo contrario. El juego sirve para mostrar la no-bisimilitud, ya que cuando el defensor gana es cuando el juego es infinito. El juego consiste en que el atacante desde su estado elige una transicion y luego el defensor debe responder haciendo una transicion por la misma etiqueta. Se dice que es fuertemente bisimilar que el defensor gana si y solo si el defensor tiene un estrategia ganadora universal empezando desde la configuracion (P, Q) . Se dice que no es fuertemente bisimilar si el atacante tiene estrategia ganadora universal.

7.5.11 Bisimilitud Debil

Intuicion : Si P hace a , entonces Q lo puede imitar haciendo algunos tau, un a y mas tau.

Es una relacion de equivalencia. EL juego que la caracteriza es igual al anterior, pero el defensor puede hacer jugadas. Bisimilitud fuerte implica debil. Es congruencia respecto a \parallel .

7.5.12 Congruencia

Se dice que una equivalencia es una congruencia si y solo si $P \equiv Q$ implica que $C(P) \equiv C(Q)$

7.5.13 Semánticas LTS

Las LTS tienen dos semánticas lineal y arborea. La línea es la semántica de las trazas, la que sirve para ciertos casos concretos. La arborea está dada por la bisimulación, por ejemplo la composición paralelos

7.5.14 Relación con otros modelos

7.6 State Charts

7.7 SDL flowchart

7.8 Redes Petri

Es un grafo dirigido bipartito de places y transiciones. Los ejes tienen asociados pesos.

preset Son places que alimentan a una transición

poset Son places que son alimentados por una transición

marking Es una asignación de tokens a places

Una transición puede dispararse cuando la cantidad de tokens en su preset superan los correspondientes valores anotados en los ejes. Cuando se dispara se elimina la cantidad de tokens correspondientes al valor del eje y se agrega en los posets esa cantidad.

marking alcanzable Es una secuencia de transiciones que resulta en ese marking desde el marking inicial.

N-safe Se dice que la red es N-safe si no es alcanzable ningún marking que contenga más de N tokens en un place.

7.8.1 Semántica

Sistema de transición u ordenes parciales. Con sistema de transición se refiere a la misma noción de máquinas de estado, o sea estado inicial y movimientos entre asignaciones de tokens. Las redes petri son simultáneas, es por esto que tiene una semántica de orden parcial ya que si ciertas asignaciones de preset permiten moverse al mismo tiempo podría no existir un orden que diga cual debe realizarse primero.

7.9 MSC

7.10 Diagramas de actividad

Los diagramas de actividad sirven para describir procesos lógicos, procesos del negocio y flujo de trabajo. En los diagramas los nodos son llamados acciones, no actividades. Una *actividad* se refiere a una secuencia de acciones, por lo tanto un diagrama muestra una actividad construida por medio de acciones.

Decisión : Tiene una sola entrada de flujo y varias salidas de flujo. Cada salida tiene una guarda. Cada vez que se tiene que realizar una decisión solo se puede salir por una guarda.

Merge : Se utiliza para juntar multiples flujos de entrada con una sola salida. Un merge marca el fin de un comportamiento condicional iniciado por una decicion.

7.10.1 Particiones

Las particiones se usan para mostrar quien realiza las acciones del diagrama.

8 Modelo Comportamiento

El modelo intenta capturar en forma general todos los comportamientos que ocurren luego de aplicar una operacion o luego de un evento.

8.1 Maquinas de estado

Los diagramas de maquina de estado son una tecnica para describir el comportamiento de un sistema.

Las maquinas de estado capturan las clases de agentes de comportamiento necesarios en terminos de estados y transiciones de eventos.

En los escenarios los comportamientos suelen estar implicitos, ademas los escenarios no son generales. Las maquinas de estado capturan en forma general y explicita el comportamiento de cualquier instancia de un agente. Cuando se modela con maquinas de estado, se realiza intentado capturar el todos los comportamientos posible de un solo agente. La solucion general del sistema es realizando la composición en paralelo de todas las maquinas.

Lo bueno de las maquinas de estado es que pueden ser validadas atra vez de animaciones y pueden ser verificados por medio de propiedades declarativas. Las maquinas de estado proveen una buena base para la generacion de codigo. El punto malo de las maquinas de estado es que son muy operacionales en las etapas mas tempranas de la etapa de la elaboracion de requerimientos. Su elaboracion puede ser dificultosa.

8.1.1 Definiciones

Estrella A^* es el conjunto de todas las trazas finitias, incluyendo ϵ que puede ser formadas con los simbolos del conjunto A .

Cuando las trazas som restringidas a A , permanecen sin cambios. Esto permite una definicion simple :

$$A^* = \{s | A = s\}$$

after Si $s \in \text{traces}(P)$ entonces

P/s (*Pafters*) es un proceso el cual se comporta igual que P se comporta desde de que P ejecuto todas las acciones grabadas en la traza s .

Ejemplo :

$$\alpha VMS = \{coin, choc\} \text{ maquina} = coin \rightarrow (choc \rightarrow VMS) \quad VMS/coin = (choc \rightarrow VMS)$$

En la notacion arborea P/s denota un subarbol.

9 Testing

Testing Es el proceso de ejecutar un producto para :

- Verificar que satisface los requerimientos
- Identificar diferencias entre el comportamiento real y el comportamiento esperado.

9.1 Validacion vs. Verificacion

Validacion La validacion trata sobre la correctitud del requerimiento ante el problema. Estamos construyendo el producto correcto? basada en el uso de modelos.

Verificacion La verificacion trata sobre la correctitud de la solucion contra el requerimiento.El producto esta cumpliendo la especificacion? Estamos construyendo correctamente el producto?

9.2 Aspectos de los errores

Falla Diferencia entre los resultados esperados y los reales

Defecto Esta en el texto del programa, una especificacion, un dise;o, y desde alli se hace visible la falla

Error Un error es una equivocacion humana. Un error lleva a uno o mas defectos, que estan presentes en un producto de software.

Un defecto lleva a cero, uno o mas fallas: la manifestacion del defecto.

9.2.1 Verificacion : Estatica vs. Dinamica

Estatica Trata con el análisis de una representacion estática del sistema para descubrir problemas. Tecnicas : Inspecciones,Revisiones,Walkthrough, Analisis de reglas sintacticas, Analisis Data Flow, Model checking, Theorem Proving.

Dinamica Trata con ejecutar y observar el comportamiento de un producto. Tecnicas : Testing, Run-Time Monitoring, Run-Time Verification.

Testing Verificacion dinamica de la adecuacion del sistema a los requerimientos (de distinto tipo). Es el proceso de ejecutar un producto para verificar que satisface los requerimientos, identificar diferencias entre el comportamiento real y el esperado.

Oraculo Es quien conoce el comportamiento esperado del programa. Puede ser una persona.

Los oraculos tienen problemas : visibilidad y comparacion. Se suele asumir que se conoce el resultado esperado, que puede ejecutarse y que ademas los resultados son comparables.Esto tiene sentido de asumir en muchas situaciones, pero a veces pasa que no se puede asumir.

9.3 Test : Requerimientos no funcionales

- Test de seguridad : validando disponibilidad, integridad y confidencialidad de datos y servicios
- Test de performance : validando los tiempos de acceso y respuesta al sistema
- Test de Stress : Validando el uso del sistema en sus limites de capacidad y verificando sus reacciones mas alla de los mismos
- Test Usabilidad

9.4 Testing Random

Saber si el testing random es adecuado o no, requiere un previo analisis de la especificacion. Se podria decir que si los parametros tienen relaciones muy complejas, podria complicarse hacer el generador de instancias random para que cubran la especificacion.

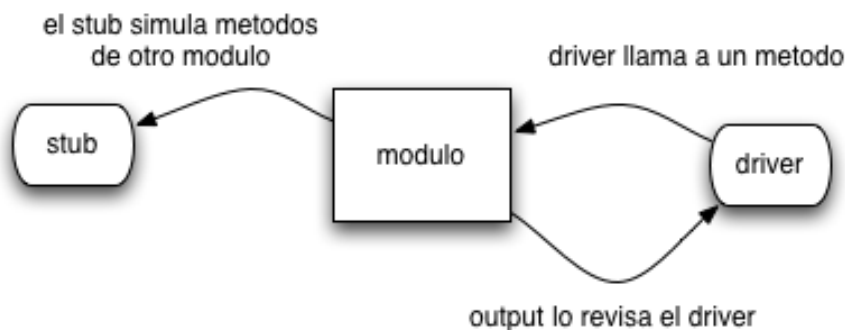
Igual el verdadero problema es que los errores podrian no tener una distribucion uniforme.

9.5 Niveles de test

Test de aceptación Es realizado por el cliente.

Test Sistema (o subsistema) Es un testeo sobre todo el sistema.

9.6 Test Integracion



Test Integracion Es un test orientado a verificar que las partes de un sistema que funcionan aisladamente, tambien lo hacen en conjunto. En el test de integracion se testea la interaccion y la comunicacion entre partes (no es lo mismo que test de sistema)

En los test de integracion suelen ser utiles los stub y drivers, ya que para poder testear la integracion a veces ocurre que en ciertas etapas la otra parte no esta terminada.

Stub Simula subprograma que no esta implementado. Se utiliza en tecnicas top-down, ya que lo de abajo no esta implementado es necesario simulargo. El tiempo de desarrollo es mayor, ya que no es trivial desarrollar los stubs.

Driver Simula las llamadas y tiene los valores de output. Se utiliza cuando el desarrollo es del tipo bottom-up. Exige un esfuerzo considerable de programacion, al igual que los stubs (creo que los stubs es peor si el driver ya viene armado, p.e. Junit creo que podria decirse que es un driver).

test de modulo o de unidad Es el testing que se realiza sobre un solo modulo

9.6.1 Estrategias de test de integracion

- Sistema organizado jerarquicamente : Top-down, bottom-up o una combinacion de ambos
- Sistemas batch : por partes del flow de corrida
- Sistemas sin jerarquia (objetos) : Es libre, salvo por el orden de desarrollo

Test Unidad Es un test que se realiza sobre una unidad de código pequeña, claramente definida. Una unidad suele ser : Una clase, un programa, una función o procedimientos, un form , un script, un subsistema.

9.6.2 Modelo de ciclo de vida en V

El modelo de ciclo de vida de un software, es una forma de estructurar las etapas del desarrollo de software teniendo en cuenta el tiempo y la abstracción.

9.7 Testing Funcional

El testing funcional consiste en revisar que un programa implementa correctamente a una función f . También, se revisa que se hace en forma razonable testeando condiciones de error y además debería avisar que dada una entrada no válida esta no forma parte del dominio de f .

9.7.1 Partición Categorías

Es una estrategia que divide el dominio del input en subconjuntos (no necesariamente una partición). La partición de categorías tiene como hipótesis que una muestra de cada uno de los subconjuntos alcanza para probar todo el subconjunto (no es verdad, pero parte de esa hipótesis).

$SD_C(P, S)$ $SD_C(P, S) =$ Conjunto no vacío, que es el subdominio definido por un criterio para el programa P y una especificación S .

Caso de test Especificación de subdominio y resultado esperado.

Dato de test Valores concretos de los parámetros para ejecutar un caso de test

Test Suite Conjunto de datos de test con los que se prueba el programa

Exito Si P es correcto para todo elemento del Test suite, se dice que T es exitoso para P .

9.8 Criterio

Que es un criterio?

9.8.1 Criterios Ideales

Consistente Un criterio C se dice que es consistente para $P \leftrightarrow$ para todo par T_1, T_2 de test sets que satisfacen C , T_1 es exitoso para $P \leftrightarrow T_2$ también lo es

Si un criterio es consistente cualquier test set provee la misma información.

Completo Un criterio C es completo para $P \leftrightarrow$ si P es incorrecto entonces hay un test set T que no es exitoso para P

Si un criterio es completo se podría decir que se podría probar la correctitud del programa.

Completo y consistente :Identifica un test set ideal y permite probar correctitud. Aunque en general esto no parece posible, en testing de sistemas reactivos bajo ciertos supuestos restrictivos es posible tener un criterio completo y consistente.

9.9 Técnica particion de dominio (Ostrand y M. Balcer)

- Heuristica**
- 1 - Elegir una funcionalidad que pueda testearse en forma independiente.
 - 2 - Determinar sus parámetros u otros objetos del ambiente que pueden afectar su funcionamiento
 - 3 - Determinar las características relevantes de cada objeto determinado en el punto 2 y de la relación de los objetos y el output.
 - 4 - Determinar elecciones (choices) para cada característica de cada objetos.
 - 5 - Clasificación : errores,unicos,restricciones.
 - 6 - Armado de casos.

9.10 Identificación Categorías

9.10.1 Heurística 1

Si una condición de input especifica un rango de valores (intervalo), identificar una clase válida y dos inválidas: En general se usan las clases : válida, inválidas (fuera de rango para cada lado) y las de borde.

9.10.2 Heurística 2

Si una condición de input especifica un número de valores, identificar una clase válida y dos inválidas.

9.10.3 Heurística 3

Si una condición de input especifica un conjunto de valores, y hay razones para pensar que cada uno es manejado por el programa en forma distinta, identificar una clase por cada elemento y una clase inválida

9.10.4 Heurística 4

Si una condición de input especifica una situación que debe ocurrir, identificar una clase válida y una clase inválida. Por ejemplo, se espera que los puntos formen un triángulo. Una clase válida sería los puntos forman un triángulo. La clase inválida, los puntos no forman un triángulo.

9.10.5 Heurística 5

Clases inválidas. Una condición de input acepta un tipo de parámetro, probar con otro tipo de parámetros. Por ejemplo un input probar ingresar un número cuando la condición de input es alfabético.

9.10.6 Heurística 6

Tipos de datos de input y output.

9.10.7 Heurística 7

Cardinalidad del modelo de datos. Cardinalidad mínima, cardinalidad máxima.

9.10.8 Heurística 8

Ciclo de vida de las entidades.

- Condiciones de borde : Los casos de test que exploran los bordes de las clases de equivalencia producen mejor resultado
-

Heurística • Si una condicion especifica un rango de valores (intervalo), identificar una clase valida y dos invalidas

- Si una condicion de input especifica una situacion debe ocurrir, identificar una clase valida y una clase invalida
- Si una condicion de input especifica un conjunto de valores, y hay razones para pensar que cada uno es manejado por el prorama de forma distinta, identificar una clase valida por cada elemento y una clase invalida.
- Probar ingreso de valores de otro tipo que la clase
-
- La cardinalidad de las relaciones define reglas del negocia que deben ser probadas.
- Cardinalidad minima : Cuantas instancias hay como minimo de una entida por cada instancia de una entidad relacionada con ella
- cardinalidad maxima : Cuantas instancias hay como maximo de una entidad por cada instancia de una entidad relacionada con ella
- Tener una vision temporal de las entidad. (?)
-

Tecnicas combinatorias

9.11 Notacion arbórea

9.12 Tecnicas Combinatorias

9.12.1 Grafo Causa-Efecto

Es una heuristica para generar todos los outputs admisibles. La heuristica consiste en buscar las condiciones *or* o *and* entre parametros y combinarlars tal que :

La heuristica tiene complejidad $O(n * k * o)$, donde n es la cantidad de categorias binarias, k la profundidad del DAG y o la cantidad de combinaciones del output validas (las de error se consideran validas).

- Primero Separar las causas y efectos. Las causas se eligen de forma similar a category-partition. Los efectos son los outputs validos.
- Si hay un *or* se consideran todas las opciones con una se;al en true
- Si hay un *and* se consideran todas con solo una en falso

9.12.2 2-wise partition y arreglos ortogonales

Es una tecnica para generacion de casos de test que tiene como supuesto que, los inputs son enumerados, errores son del tipo single o double mode. Los pares de parametros que se seleccionan son independientes. Los arreglos ortogonales tienen las caracteristica de que tomando cualquier par de columnas se tienen todas las posibles combinaciones entre dos parametros. Es particularmente util para testing de integracion. Tambien es sumamente util para testing de combinaciones de opciones de configuracion (como una pagina web donde el usuario puede tener distintos sistemas operativos y definiciones).

- Corridas : Es la cantidad de filas
- Factores : Es la cantidad de columnas
- Levels : Es la cantidad de valores de los factores. Usualmente se lo llama choices.
- Strength : Numero de columnas que toma ver $Levels^{Strength}$ posibilidades la misma cantidad de veces.

Notacion $L_{runs}(Levels^{Factores})$

9.13 Testing Estructural

flowgraph Grafo que representa el flujo de control de un programa

Camino Completo Camino que se inicia desde el nodo donde comienza el programa hasta el nodo asociado a la terminacion del programa.

Cada camino del flowgraph corresponde a una ejecucion? No necesariamente, podrian existir un camino pero que alguna parte de este no sea alcanzable Y los caminos completos? Tampoco, podria existir un camino completo (inicio a fin) pero que en el medio tenga un camino no alcanzable nunca. Por ejemplo por alguna condicion, como un if false como parte del camino.

Camino no factible Es un camino para el cual no existen inputs del programa que fuerce su ejecucion.

El problema de los caminos no factibles es que existe codigo no alcanzable nunca, y es un indicio de algo raro.

9.14 Criterios

9.14.1 Cubrimientos de sentencias

9.14.2 Cubrimiento de decisiones (o branches)

9.14.3 Cubrimiento de condiciones

9.14.4 MC/DC

9.14.5 def-use flowgraph

Es un flowgraph que tiene un tipo especial de anotacion :

Sean P un programa y una variable x de P :

- por cada definicion de x , el nodo asociado esta etiquetado con un definicion de x .
- por cada $c - uso$, el nodo asociado esta etiquetado con un uso de x .
- por cada $p - uso$ todos los arcos salientes del nodo asociado estan etiquetados con un uso de x .

DUA (definition-use association) Es una terna (d, u, x) tal que :

- La variable x esta definida en el nodo d
- la variable x se usa en el nodo u
- hay almenos un camino desde d hasta u que no contiene otra definicion de x ademas de la de d (def-clear para x o libre de definiciones para x)

9.14.6 Criterio : Cubrimiento all-uses

Para cada variable en el programa, deben ejecitarse todas las asociaciones entre cada definicion y todo uso de la misma, o cubrir todas las *DUs* del programa.

9.14.7 Problema testing estructural

La seleccion de casos no esta basada en el comportamiento funcional, ya que es facil ejecutar todas las instrucciones y sin embargo no invocar ciertas funciones.

Las Tecnicas estructurales se deberian utilizar como criterio de adecuacion, osea como complemento al testing funcional.

9.15 Comparacion de criterios

9.15.1 Subsumicion

Subsumicion Se dice que un criterio C_1 subsume a otro criterio C_2 si para todo test suite T que satisface el criterio C_1 , entonces T satisface C_2 (para todo par (P, S)).

Esto quiere decir que si un conjunto de datos satisface *Allpaths* (que subsume *Alldepaths*), entonces el conjuntos de datos satisface B.

9.16 Medidas probabilisticas

La relacion subsumes tiene almenos el problema de que quizas C_2 sea mas preciso que C_1 , apesar de que C_1 subsuma a C_2 . Para poder explicar el problema se define $M(C, P, S)$. S = Especificacion, P = programa y C = criterio.

$M(C, P, S)$ $M(C, P, S) = 1 - \prod_{i=1}^n (1 - \frac{m_i}{d_i})$ donde, d_i = tamaño del dominio, m_i = cantidad de inputs que causan falla.

$SD_C(P, S)$ $SD_C(P, S)$ denota los multiconjuntos no vacios de subdominios para los cuales los casos de test satisfacen el criterio C para el programa P y la especificacion S .

9.16.1 Properly Covers

C_1 **properly covers** C_2 Sea $SD_{C_1}(P, S) = \{D_1^1, \dots, D_m^1\}$ y $SD_{C_2}(P, S) = \{D_1^2, \dots, D_n^2\}$.

Se dice que C_1 properly covers C_2 para (P, S) si existe un multiconjunto $M = \{D_{1,1}^1, \dots, D_{1,k_1}^1, \dots, D_{n,k_1}^1, \dots, D_{n,k_n}^1\}$ talque M es un sub-multi-conjunto de $SD_{C_1}(P, S)$ y :

- $D_1^2 = D_{1,1}^1 \cup \dots \cup D_{1,k_1}^1$
- ...
- $D_n^2 = D_{n,1}^1 \cup \dots \cup D_{n,k_n}^1$

Cuidado con la definicion, existe una similar que no tiene el properly y tiene problemas. Comunmente se la confunde con esa (es mas intuitiva). Properly covers informalmente dice que si C_1 properly covers C_2 entonces cada subdominio de C_2 puede ser cubierto por subdominios de C_1 (expresados como la union de algunos dominios de C_1). Ademas considera que los subdominios de $SD_{C_1}(P, S)$ en el cubrimientos no deben aparecer mas veces que en $SD_{C_1}(P, S)$.

10 Testing Sistemas Reactivos

10.1 Testing maquinas de estados

El problema : Dada una maquina de estados que es la especificación, para el cual se tiene su diagrama de transiciones, se quiere testear si una implementación conforma a la especificación. Esto se suele llamar conformance testing o fault detection. Y la secuencia que resuelve este problema se la llama checking sequence.

Conformance Es una forma de testing para decir si una implementación conforma a una especificación.

Diferencias con bisimulación :

- La bisimulación no tiene en cuenta outputs
- La conformance no necesita isoformofismo
- La conformance se hace sobre Mealy machine, las cuales no tienen no-determinismo.

Modelo de fallas : output o transición equivocada.

10.2 Mealy Machines

Observaciones

- Las *IOLTS* no admiten no-determinismo. Esto es porque delta y gamma son funciones
- El testing de conformance por sus restricciones hacen que sea un criterio ideal, osea dicen si o no. Esto no pasa casi nunca con testing.

conformance Dada la especificación de una maquina de estado finita para la cual se tiene el diagrama de transiciones y una implementación de la cual solo se puede observar IO, queremos saber si la implementación se ajusta a la especificación

Mealy Machine Una mealy machine es una tupla $\langle I, O, S, \Sigma, \lambda \rangle$. Donde I es el conjunto de inputs, O el conjunto de salida, $\Sigma : S \times I \rightarrow S$ es la función de transición de estados, $\lambda : S \times I \rightarrow O$ es la función de outputs

checking sequence Dada una maquina de estados A , una checking sequence es un string de inputs que distingue A de todas las otras maquinas de n estados.

La checking sequence es la secuencia de test que garantiza que una implementación se ajusta a la especificación.

String Inputs $x = a_1, a_2, \dots, a_n$ donde $a \in I$, I conjunto de inputs

$\Sigma(\text{estado}, \text{inputstring}) = \text{estadofinal}$ Es una función que devuelve el estado final que resulta del string de inputs x

$\lambda(\text{estado}, \text{inputstring}) = \text{outputstring}$ Es una función que dado un input string x devuelve el output que produce la maquina.

Para poder dar una equivalencia de Maquinas es necesario primero dar una equivalencia de estados

Equivalencia de estados Dos estados s_i, s_j son equivalentes \leftrightarrow para todo input $x \in I^*$ $\lambda(x, s_i) = \lambda(x, s_j)$

Equivalencia de maquina Una maquina A es equivalente a otra maquina B si y solo si para todo estado existe uno equivalente y viceversa.

Observación : Cuando las dos maquinas tienen la misma cantidad de estados, la noción de equivalencia es la misma que la de isomorfismo. No hay que confundir con el isomorfismo que se propone cuando se ven maquinas de estado, aca hay otros supuestos como mealy machine minimizada.

Maquina minimizada Una maquina de n estados se dice minimizada si y solo no hay dos estados equivalentes en esa misma maquina.

La clase de equivalencia de maquinas, siempre tiene una maquina minimizada y esta es unica. Esta unica maquina minimizada es isomorfa o cualquier otra maquina de la clase minimizada. Se dice minimizada en la cantidad de estados.

Esto de alguna forma propone una familia de maquinas, las cuales se pueden minimizar a una maquina para hacer la comparacion.

Cuando dos FSM son isomorfas $=_i$ son equivalentes. El contrareciproco no vale, el contra ejemplo es cuando hay estados repetidos (que son equivalentes) en una FSM (o en las dos).

Existe un algoritmo para minimizar maquinas que consiste en particiones los estados segun su output. es $O(pn^2)$.

separating secuencia Dados dos estado s_i, s_j una separating secuencia x es una secuencia la cual cumple que $\lambda(s_i, x) \neq \lambda(s_j, x)$

Separating Family Una separating family es una coleccion de separating secuencias Z_i .

Cada maquina reducida tiene un separating family, que contienen almenos $n-1$ secuencias, cada una de longitud menos o igual a $n-1$.

Preset Una (preset) secuencia distintiva σ es una tal que para todo par de estados distintos cumple : $s_i, s_k \lambda(s_i, \sigma) \neq \lambda(s_j, \sigma)$.

10.2.1 Algoritmo TS Chow

Arbol Generador (o en realidad arbol de testing...creo) (Confirmar bien esta definicion) No es el arbol generador tipico de teoria de grafos o no se refiere a eso. Sino al arbol que semantico de desarmar los ciclos de ejecucion. En general se llama camino parcial a un camino que comienza en la raiz y termina en una hoja del arbol de testing

Idea rapida del algoritmo : Armar el arbol de testing, que consiste en un arbol al desdoblar las ejecuciones. Para cada camino parcial, considerar un caso de test (cada camino es x en el algoritmo de abajo). Supuestamente cada x deberia diferenciar a cada estado entre si. Si una piensa en los caminos parciales es parecido a las separating family.

Sea Z_i una familia de conjuntos separadores
 Construir un arbol generador (o arbol de testing) de A con raiz en s_1 .
 Para cada s_i de S_A

PARA CADA X DE Z_i
 Reseteo B al estado que deberia ser similar a s_1
 Moverse usando el camino propuesto pro el arbol de s_1 al supuesto estado s_j
 Aplicar x

Para cada transicion no cubierta por el arbol generador hacer algo similar.

11 Testing LTS

LTS Es una tupla $\langle S, L, \rightarrow, s_0 \rangle$, S conjunto de estados, L labels transiciones, s_0 estado inicial, \rightarrow relacion de transicion

Trazas $Tr(s) = \{\alpha \text{ pipe } \alpha \in \Sigma \text{ys } \rightarrow (p \text{or } \alpha) \text{ss}\}$

Nocion de la definicion de trazas : es el conjuntos de acciones observables que resultan de transitar por el LTS para estar en el estado s .

Alcanzables $Alc(s, \alpha) = \{s \text{spipes } \rightarrow \text{ss}\}$, en otras palabras dado un string que posibles estados se puede llegar

Determinismo Un LTS es determinista si y solo si para todo estado s y todo $\alpha \in \Sigma$ $\text{count}(Alc(s, \alpha)) \leq 1$

Un LTS se dice que tiene comportamiento finito si existe un numero natural n tal que para toda traza $tt \in Tr(L)$ se cumple que tt tiene longitud menos a n . Osea todas las trazas tienen una cota en la longitud y es natural.

Preorden trazas $L \leq_{tr} L_{tr}$ sii $Tr(L) \subset Tr(L_{prima})$

Equivalencia de trazas $L =_{tr} L_{prima}$ sii $Tr(L) \subset Tr(L_{prima})$ y $Tr(L_{prima}) \subset Tr(L)$

11.1 Conformance trazas

imp implementa $espec \leftrightarrow imp \leq_{tr} espec$ Se dice que todo el comportamiento de la implementacion es parte del comportamiento especificado

imp implementa $espec \leftrightarrow imp \geq_{tr} espec$ Se dice que la implementacion contempla toda la especificacion y mas

imp implementa $espec \leftrightarrow imp =_{tr} espec$ Se dice que tanto la implementacion como la especificacion tienen las mismas trazas

12 IOLTS

IOLTS Es una tupla $\langle S, s_0, \Sigma_I, \Sigma_O, \rightarrow \rangle$, donde S es el conjunto de estados s_0 el estado inicial, Σ_I son los labels de input, Σ_O son los labels de output.

Estado quiescente

En otras palabras un estado quiescente es un estado que no tiene ninguna transicion con output. Es comun al principio confundirlo con el grado de salida del nodo, ojo con eso. Hay que ver que sea un label $\mu \in \Sigma$ (normalmente denotado por ! en el label, por ejemplo *te!*).

Sucesor de traza $safter\sigma = \{s' | s \text{Rightarrow} \sigma s'\}$

son todos los estados que se alcanzan despues de ejecutar la traza, es lo mismo que *Alc*

Traza quiescente σ es una traza quiescente de s sii $\exists s' \in (safter\sigma) : \delta(s')$

Coloquialmente una traza es quiescente sii existe almenos un estado alcanzable que es quiescente.

QTr(s) $QTr(s) = \{\sigma | \sigma \text{ es una traza quiescente de } s\}$

Conjunto de trazas quiescentes de s , osea todas las trazas que tienen almenos un estado quiescente alcanzable.

STr(s) $safter\sigma = \{s' | s \text{Rightarrow} \sigma s'\} \cup \{\delta | \delta(s)\}$

STr se suelen llamar trazas con suspension o trazas de suspension. Se utiliza para ioco y es igual que las trazas normales pero incluyen el δ cuando el estados es quiescente.

out(s) (s minuscula) $out(s) = \{\mu | \mu \in \Sigma_O \wedge s \rightarrow \mu \cup \{\delta | \delta(s)\}\}$

Dado un estado devuelve el conjunto de label de output de ese estado. Si ese estado es quiescente devuelve δ .

out(S) (S mayuscula) $out(S) = \bigcup \{out(s) | s \in S\}$

Conjunto de todos los labels de output de todos los estados.

12.1 Conformance trazas (IOTR)

Se dice que una implementacion es considerada correcta a comparacion de una especificacion si su comportamiento no contradice el comportamiento especificado.

Comportamiento : en general es expresado en termino de trazas.

Contradiccion : en general una falta de coincidencia del comportamiento observado y el output esperado.

$L \leq_{iotr} L'$ sii $Tr(L) \subset Tr(L') \wedge QTr(L) \subset QTr(L')$ Alternativamente :
 $L \leq_{iotr} L'$ sii $\forall \sigma : out(Alc(L, \sigma)) \subset out(Alc(L', \sigma))$ La segunda conformance es lo mismo, pero esta escrito de otra forma. Si uno mira la definicion de out y alcanzabilidad esta haciendo los dos incluye del primero. Si no se entiende esto, hay que volver a revisar las definiciones anteriores y pensar que carajo quieren decir, lo mejor es mirando los ejemplos.

12.2 Limitaciones \leq *iotr*

Una implementacion puede proveer mas operaciones que su especificacion, pero *iotr* no vale. IOCONF soluciona este problema, si una implementacion hace mas que su especificacion es verdadero. Para solucionar esto se restringe el dominio (no se como llamarlo) de los estados en la definicion. Uno quiere que *iotr* no de falso cuando se hace una comparacion de una implementacion que hace mas que su especificacion porque hace que las cosas sean mas faciles de modelar. Esto es algo subjetivo, pero es le motivo de que sigan apareciendo mas comparaciones.

12.3 IOCONF

ioconf $Lioconf L' sii \forall \sigma \in Tr(L') : out(Alc(L, \sigma)) \subset out(Alc(L', \sigma))$

ioconf tiene el problema de no ver el no-determinismo. Pero se podria decir que es similar a trazas en *LTS* o analogo.

12.4 IOCO

IOCO $\forall \sigma \in STr(L') : out(Alc(L, \sigma)) \subset out(Alc(L', \sigma))$

Se podria decir que OICO es un refinamiento de IOCONF y considera informacion importante que aportan los estados quiescentes.

13 Preguntas de finales

13.1 Preguntas Sueltas

1 . Como es el testing de arreglos ortogonales?

2 . Que son los requerimientos según Jackson?

Segun Jackson los fenomenos se pueden identificar como : mundo,interfaz o maquina. Los fenomenos de ls interfaz son los fenomenos compartidos por el mundo y la maquina, es esto lo que Jackson llama requerimientos.

3. Como relaciona Jackson el problema, los requerimientos y la resolucion?

4. Si tengo que hacer una nueva version del soft que ya tengo, para que me sirve el viejo?

El viejo sirve para conocer los problemas que tiene, ya que la nueva version deberia mejorar al menos uno de estos problemas. Tambien sirve como fuente de conocimiento del dominio.

13.2 20 de nov de 2007

1. Que significa que un criterio de test subsume a otro ? Ejemplifique.

Se dice que C_1 subsume a C_2 . Si para todo test set T que satisface el criterio C_1 . Si T es exitoso para C_1 , tambien lo es para C_2 .

Ejemplo : Criterio de testing estructural all-paths subsume a branches. Esto quiere decir que un test set para all-paths que es exitoso tambien lo sera para branches (el mismo caso de test).

2. Suponga un procesamiento `foo(int x)` que tiene un único defecto que se exhive al ejecutarlo con $x = 0$. Diga si el siguiente criterio de test :

- es completo
- es consistente

Justifique su respuesta.

5. El modelo de Jackson distingue entre aserciones descriptivas y prescriptivas. Explique por qué esta distinción es relevante al momento de hacer verificación y validación del documento de requerimientos.

Respondido en 2 de marzo de 2010.

6. A qué se refiere la siguiente aserción : El análisis de obstaculos permite desidealizar objetivos.

Se refiere a que los objetivos a veces suelen ser un grado de idealizacion alto y el analisis de objetivos trata de encontrar situaciones donde estos no se hacen verdaderos. Desidealizar un objetivo permite que este sea mas fuerte. El analisis de obstaculos tambien sirve para la completitud, ya que la negacion de los obstaculos y propiedades del dominio deberia implicar el objetivo de mas alto nivel.

Ejemplo de objetivo muy ideal , Lograr[Ambulancia en lugar de incidente en 15 minutos]. Este objetivo es demasiado ideal, por ejemplo si una ambulancia se rompe en el camino, o si hay trafico hacen que el objetivo no sea verdadero. El que se rompa la ambulancia o el trafico serian los obstaculos. Una posible desidealizacion seria Lograr[Ambulancia en lugar de incidente].

7. Que es una relacion de bisimulacion? Porque adoptarla como criterio de equivalencia en vez de equivalencia por trazas?

Informalmente : una relacion de bisimulacion es una equivalencia y tiene la nocio de que para un observador externo las maquinas son iguales.

Formalmente : Sea Σ el universo de todos los *LTS*. Sea R una relacion binaria , con $R \subset \Sigma \times \Sigma$. R es una bisimulación sii para toda $a \in Act$ vale que :

8. Cual es la diferencia entre un diagrama de flujo de datos (DFD) y un diagrama de actividad?

13.3 27 de nov de 2007

1. Cual es la diferencia entre falla, defecto y error.

- Falla : Es la diferencia entre lo obtenido y lo esperado
- Defecto : Es un error en el texto, especificacion o documento
- Error : Es una equivocacion humana

Un error lleva a una o mas fallas. Un defecto lleva a cero o mas fallas. La falla es la manifestacion del error.

2. Explique que es y para que sirve el def-use graph.

El def-use graph es un flow grafo. En particular el def-use graph es un tipo especial de flow graph que cumple,para cada variable x :

- Cuando hay un def-use ,osea una definicion de x se denota en el nodo u_x .

- Cuando hay un c-use ,osea un uso computacional de x se denota en el nodo u_x .
- Cuando hay un p-use , osea un uso proposicional de x se denota en el nodo o arista u_x

Ideal poner un ejemplo de while, case, if,etc.

5. Cuales son las diferencias fundamentales entre los sistemas de transicion etiquetados y las redes petri.

Las redes petri tienen asignacion de tokens, mientras que las LTS no tienen esto. Las redes petri funcionan distinto en el sentido de que segun las asignaciones de los places se puede pasar a otra asignacion. Las redes petri pueden pasar tokens si el valor de sus ejes lo permite (y tambien su direccion). Las LTS tienen la idea de *siguen_a*, que intentan modelar como se mueve el sistema (o cambia de estado) segun los eventos o operaciones que se aplican.

7. Segun Jackson, cual es la relacion entre monitorbilidad/controlabilidad y la nocion de requerimiento.

La monitoriabilidad y la controlabilidad tiene que ver con variables relacionadas a cosas (dispositivos segun 4 variables) que se mapean a inputs y outputs del software. La nocion de requerimiento habla sobre la interfaz, que son los fenomenos compartidos por el mundo y la maquina. Entonces lo monitoreable y controlable vive o es parte de la interfaz y juega un papel importante en los requerimientos. El modelo de 4 variables habla sobre sensores o actuadores, pero esto se puede abstraer a otras cosas. El modelo de 4 variables ademas propone una definicion matematica de requerimiento de sistema y requerimientos de software (un requerimiento de software es de sistema, pero no a la inversa). La definicion es la siguiente :

$SysReq \subset CxM$
 $SoftReq \subset IxO$

8. Que es el patron de refinamiento por casos. Ejemplificar.

Es una forma de refinar patrones que se basa en propiedades del dominio disjuntas.Estas propiedades disjuntas son los casos. Estos casos deben ser siempre alguno verdadero y completos. Hay que tener cuidado de no confundir con O-refinamiento o con Y-refinamiento. O-refinamiento trata sobre distintas alternativas para refinar un objetivo mas abstracto. El Y-refinamiento introduce casos complementarios. Si uno usa mal el refinamiento por casos y hace un o-refinamiento se estaria con un refinamiento incompleto, ya que en ciertas situaciones el refinamiento no responderia o no diria QUE hacer cuando se cumple alguna propiedad dle dominio.

13.4 25 de febrero de 2008

1. Cual es la diferencia entre verificacion y validacion? Ejemplifique.

Validación : Trata sobre si se esta haciendo el producto correcto. Tiene el objetivo de incrementar la confianza en el producto que se esta desarrollando. Se podria decir que es la comparacion de la especificacion o requerimientos contra el mundo real. En la tarea de validacion deberia existir un experto de dominio para poder dar la aceptacion.

Verificacion : Trata sobre si se esta haciendo el producto correctamente. Usualmente se compara la implementacion contra la especificacion.

Ejemplo de validacion : Ruedas giran $\dot{\varphi}=\dot{z}$ Sensores Envian pulso. Para poder validar es necesario consultar a un experto de dominio, para saber si es correcto. Un buen experto de dominio deberia comentar un problema muy conocido cuando la pista esta mojada.

Ejemplo verificacion : Testing Funcional o model based testing. Testear una funcion y verificar que los resultados obtenidos son los correctos.

2. Explique que modelan las cajas y las flechas en un modelo de contexto.

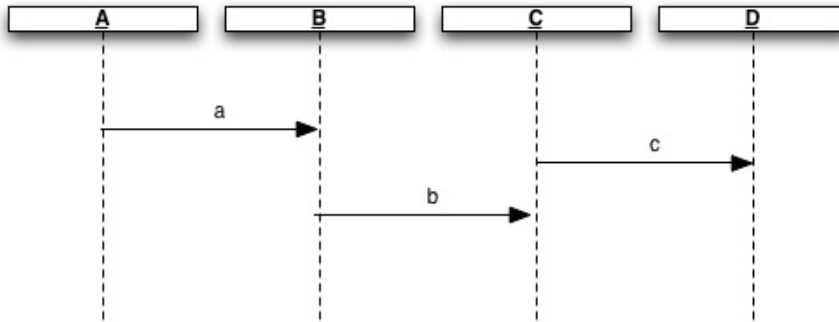
Espero que me pregunten esta en el final :).

3. Cuales son los tres tipos basicos de relaciones entre entidades en un modelo conceptual. Explique sus diferencias.

Aca explicar asociacion, agregacion y composicion.

4. Explique que significa que los Diagramas de secuencia tengan una semantica de ordenes parciales.

En pocas palabras significa que la semantica es de secuencia de eventos. Algunos eventos o mensajes tienen restricciones entre ellos, pero por ejemplo en el grafico siguiente entre a y c no hay orden y permite tener las siguientes secuencias de eventos que no contradicen el diagrama : a, c, b, c, a, b . El diagrama dice que no puede ocurrir b si todavia no ocurrio a .



5. Cuales es la diferencia entre verificacion Dinamica y Estatica? De ejemplos concretos de tecnicas para ambas categorias.

Verificacion Dinamica : Consiste en la ejecucion del producto para verificar su correcto funcionamiento. Tecnicas : Testing, chequeos runtime (tipo valgrind deteccion memory leaks, etc).

Verificaicon Estatica : Consiste en el analisis de la representacion estatica del producto. Tecnicas : Inspecciones, Revisiones, Analisis de reglas sintacticas, Analisis data flow, Prueba de teoremas.

6. que son y cual es el rol de stubs y drivers en testing?

Stubs : Se utilizan en testing de integracion cuando hay una relacion de jerarquia (por ejemplo modulos) de lo que se quiere testeas. Se necesitan los stubs cuando se empieza el testing top-down y los stubs simulan subprogramas los cuales no estan todavia implementados o no se tienen.

Drivers : Se utilizan en testing de integracion ideam anterior pero cuando es bottom-up. Los drivers simlan llamadas y tambien comparan la salida esperada. Esto es necesario porque lo de arriba (usualmente modulos) todavia no estan disponibles.

Drivers y Stubs incrementan el trabajo a realizar y suele incrementar el costo.

13.5 4 de marzo de 2008

1. Explique que es un stakeholder en el contexto de Ingenieria de Requerimientos.

Un stakeholder es un grupo de individuos que se ven afectados por el sistema a construir. Suelen tener un papel importante a la hora de la aceptacion y son una fuente importante de informacion en la ingenieria de requerimientos.

2. A que nos referimos cuando dedimos que los requerimientos, tanto funcionales como no funcionales, deben ser refutables de manera objetiva. Ejemplifique.

Quiere decir que los requerimientos tienen que estar escritos de alguna forma que den lugar a su refutabilidad, ya que si no fuesen refutables no tendrían sentido. En general todos los modelos siempre algún problema van a tener, esto está relacionado con la refutabilidad de los requerimientos y tampoco quiere decir que son incorrectos, sino que dan lugar a su refutabilidad por ejemplo buscando un contra ejemplo (se dicen que son refutables porque se puede intentar o dan lugar a buscar contra ejemplo).

Ejemplo, los aviones Las ruedas giran \neq avión sobre la pista. Un contra ejemplo es el accidente que se dio cuando la pista estaba mojada y las ruedas no giraron.

(ver página 166 del libro de Jackson)

3. Explique la diferencia entre lenguajes de especificación de comportamiento basados en interacciones y estados. De ejemplos de notaciones concretas de ambas categorías.

Los de interacción describen escenarios de intercambios de mensajes, mientras que los basados en estado muestran las acciones que deben ocurrir para cambiar de estado. Los de interacción tienen semántica de orden parcial y los de estado tienen la lineal y arborea. La más importante me parece es que los basados en estado modelan todos los comportamientos posibles, mientras que los de interacción no lo hacen. Esto es el motivo de los implícitos escenarios.

Además los de interacción podrían no describir ciertas situaciones, o sea son lenguajes limitados y los de estados no es así (creo).

Ejemplos de notaciones :

- Basado en estados : LTS, Máquinas de estados
- Basado en interacciones : Diagramas de secuencia.

4. A que nos referimos cuando hablamos de relaciones derivadas en modelos conceptuales?

Son relaciones que no están almacenadas y pueden obtenerse en base a otras relaciones existentes en el modelo.

5. Que es y para que sirve (en el contexto de testing) un flow graph

Ya preguntado.

6. De tres heurísticas que pueden utilizarse para la partición del dominio en categorías en el contexto de generación de casos de test.

Heurística 1 : Cuando un input describe un intervalo, dar 2 categorías válidas y una inválida. Por ejemplo dentro de rango, barden y la inválida fuera de rango.

Heurística 2 : Cuando una condición de input describe un conjunto de valores y hay alguna razón para pensar que el programa se comportará de forma distinta. Dar una categoría por valor y una inválida. Por ejemplo Camión, Moto y Auto Cada una es categoría y dar otra categoría que no sea ninguno de los tres.

Heurística 3 : Cuando una condición de input tiene que cumplir cierta condición dar una válida y otra inválida. Por ejemplo, tres puntos que deben formar un triángulo. Dar una categoría donde formen un triángulo y otra que no.

13.6 7 de abril de 2008

A que se refiere la siguiente asercion : El analisis de obstaculos permite des-idealizar obstaculos.

Ya preguntado

Indique si la siguiente asercion es verdadera o falsa, justifique su respuesta.

La elaboracion del modelo de objetivos se realiza de manera top-down, es decir refinando los objetivos de alto nivel en objetivos de mas bajo nivel.

Falso, aunque es comun refinar los objetivos y que sea top-down. En realidad se puede refinar hacia arriba haciendo la pregunta porque.

A que nos referimos con que los LTS tienen una semantica arborea. Ejemplifique.

Se refiere a la semantica que tienen los LTS respecto a la bisimulacion. Ejemplo que esta en las diapos de la teorica.

Que significa que los diagramas de secuencia tengan semantica de ordenes parciales. Ejemplifique.

Ya preguntado.

Explique la diferencia entre fallo, defecto y error. Explique que rol juega cada uno de estos terminos en testing.

Explique que es un grafo de causa-efecto y para que sirve en el contexto de testing.

13.7 10 de junio de 2008

1. Que relacion existe entre objetivos blandos y no funcionales? Ejemplifique.

Son de clasificacion ortogonal. Se podria decir que tratan sobre restricciones de comportamientos funcionales. Los no funcionales, responden si o no mientras que los blandos sirven para comparar alternativas.

No-funcional : La respuesta al comando debe ser menor a 50 milisegundos.

Objetivo blando : La respuesta al comando debe ser rapida (Minimizar[tiempo de respuesta al comando])

2. Explique los riesgos asociados a la definicion de alcance de ingenieria de Requerimientos en terminos de la relacion que existe entre sintoma y problema mas en general. Ejemplifique.

3. Explique la nocion de herencia y sus usos en los diagramas de casos de uso.

La nocion de herencia es que si X hereda de Y entonces X es un caso especial de Y . Una semantica posible de herencia es la relacion subconjunto. Si X hereda de Y entonces X incluido en Y . El uso en los casos de uso :

- Abstraccion : Mediante la herencia es posible eliminar algun caso de uso (o juntarlos mejor dicho) y la descripcion del caso de uso es mas abstracta.
- 'Tipo especial de actor : permite hablar de un tipo especial de actor, que puede hacer mas cosas que su

generalizacion.

- Entes Abstractos : Si todo elemento de Y pertenece a alguna de las especializacion X_1, X_2, \dots, X_n se puede decir que Y es abstracto (no tiene ninguna instancia). Sirve para introducir conceptos relevantes.

4. Indique si la siguiente asercion es verdadera o falsa, justifique su respuesta. La composicion en paralelo de LTS permite modelar la ocurrencia simultanea de eventos.

Se podria decir que es verdadero. Pero la concurrencia de LTS se modela en realidad con el interleave de transiciones entre procesos (o entre cada LTS). Cada proceso individual tiene ejecucion secuencial. El tiempo que puede transcurrir una maquina en un estado es arbitrario. La composicion permite armar una maquina que es la que tiene el interleave de transiciones de las maquinas, pero respeta la secuencialidad. Para sincronizar procesos se utilizan label o transiciones con mismo nombre.

5. En que se diferencia el test de integracion del de sistema y del de unidad. Mencione y ejemplifique alguna estrategia de integracion.

Test de integracion : es aquel que testea las interacciones entre los componentes. Test de sistema : es aquel test que se realiza sobre el sistema cuando esta completamente realizar, si el stakeholder forma parte del test se lo suele llamar test de aceptacion. Test de unidad : es un test que se aplica a una peque;a porcion del software, por ejemplo una funcion, un metodo, un procedimiento, una clase.

Estrategias de integracion :

Estrategia Jerarquica : Cuando hay jerarquias (usualmente con modulos), se utilizan tecnicas top-down, bottom-up o mixta. En estas entran en juego los stub y drivers. Los drivers se utilizan para tecnicar bottom-up, ya que simulan las llamadas a los subprogramas y tambien verifican la salida. Los stubs se utilizan para tecnicas top-down y simulan subprogramas. Tanto el driver como los stubs consumen tiempo de desarrollo importante.

Estrategia Libre : Usualmente se da cuando se utiliza programacion orientada a objetos. Estrategia batch de procesamiento secuencial : Se separan por partes del flow de corrida

6. Explique el uso de arreglos ortogonales para testing. Indique la relacion entre fuerza, niveles y factores.

La tecnica de arreglos ortogonales consiste en elegir 2 parametros (la 2-wise) independientes y con estos dos armar todas las Combinaciones. Esto es valido bajo el supuesto de que los parametros tienen una cantidad finita de choices. El uso en testing es para reducir la cantidad (o la explosion combinatoria) de casos de test. Factor : columnas que son los parametros. nivel : es la cantidad de eleccion que tiene cada columna (choices). fuerza : Cantidad de columnas tales que las $X = nivel^fuerza$ posibilidades aparecen la misma cantidad de veces.

Esta tecnica es ideal cuando hay parametros de configuracion. Como por ejemplo un sistema que corre sobre distintos sistemas operativos, distintas resoluciones y procesadores. Quiza un ejemplo podria ser un web, que corre bajo PCs, celulares, etc.

Tambien se utiliza en programacion orientada a objetos para testear metodos cuando hay una herencia compleja.

13.8 24 de julio de 2008

1. En el contexto de modelado de objetivos, que significa que un objetivo sea de mas alto nivel que otro? Se dice que un objetivo es de mas alto nivel que otro cuando es mas abstracto. Ademas los subobjetivos con los que se refino el objetivo de mas alto nivel (el mas abstracto) tienen mas detalles (menos abstracto). Osea que al ser de mas alto nivel habla menos sobre el problema y es mas general. Tambien otro parametro importante es que los objetivos de alto nivel son multiagente, a diferencia de los de mas bajo nivel (las hojas) que son uni-agente (salvo en casos triviales). Una forma de saber si un objetivo es uniagente es cuando el agente o software puede monitorear o controlar algo respecto al objetivo. Tambien cuando puede satisfacerlo.

2. Segun Jackson, cual es la relacion entre monitorbilidad/controlabilidad y la nocion de requerimientos?

Repetida!

3. Asumiendo que en el modelo conceptual no se asignan operaciones a clases conceptuales, como se diferencia la noción de herencia de un diagrama de clases en el contexto de modelado conceptual y dise;o

Dise;o no se toma mas, calculo que esto no se preguntaria

4. Cual es la diferencia entre un diagrama de flujo de datos (DFD) y un diagrama de actividad.

Los DFD representan el flujo de datos entre componentes de un sistemas. Cada nodo es un componente del sistema y las transicion representa el flujo de datos. Mientras que los diagramas de actividad se utilizan para representar en los nodos actividades y los ejes se utilizan para representar la secuencia o lo que sigue a la siguiente actividad.

5. Que es un oraculo y como se usa en testing?

Un oraculo puede ser un humano o cualquier otra cosa que conozca el resultado correcto de lo que se esta testeando. Se utiliza para comparar la salida de lo que se testea contra el resultado correcto,osea para definir el resultado del test (exitoso o fallido). 6. Que significa que un criterio de test subsume a otro ? Ejemplifique

Sea C_1 y C_2 dos criterios. Se dice que C_1 subsume a C_2 cuando, para un conjunto de datos de test T que fue satisface el criterio C_1 , entonces T tambien satisface el criterio C_2 . Ejemplo, en el testing estructural el criterio *all – paths* subsume a *branch*.

13.9 15 octubre 2008

1. En el contexto de modelado de objetivos, que significa que un objetivo sea de mas alto nivel que otro?

Pregunta repetida 2. Como refina el modelo de objetivos la taxnomia de aserciones de Jackson?

El modelo de objetivos refina las taxonomias de las aserciones en dos ramas principales que son las funcionales y las no-funcionales. Las funcionales son aquellas que definen como se comporta el requerimientos con el entorno. Las no-Funcionales son restricciones sobre el como los requerimientos funcionales satisfacen los requerimientos funcionales o en la forma que deben ser desarrollados. 3. En redes de Petri, explique que es un Marking, un marking alcanzable y que una red sea N-safe.

Un marking es una asignacion de token a un place.

Un marking se dice que es alcanzable cuando existe una secuencia de transiciones desde el marking inicial que resulta de un marking (el alcanzable).

Un marking se dice N-safe cuando no es posible alcanzar ningun marking que contengan mas de N tokens.

4. Que es la relacion de bisimulacion? porque adoptarla como criterio de equivalencia en vez de equivalencia por trazas?

Es una relacion de equivalencia que permite comparar LTS. Informalmente se podria decir que intenta capturar que las dos LTS se mueven hacia el mismo estado, dando la sensacion de que las maquinas son equivalente para un observador. Depende, pero la bisimulacion es mejor criterio que la de trazas al momento de detectar no-determinismo por ejemplo, algo que trazas no puede ver.

5. Que significa que un criterio de test subsume a otro? Ejemplifique Repetida 6. Explique que es un grafo de causa-efecto y para que sirve en el contexto de testing.

Un grafo de causa efecto es una tecnica de generacion de tests que se basa en testear todas los outputs posibles de una unidad a testear. Mas en detalle es una heuristica que permite generar estos casos con complejidad $O(n*k*o)$. En el contexto de testing sirve para la generacion automatica de casos de test.

13.10 22 de diciembre de 2008

1. Cual es la diferencia entre un refinamiento por casos y un o-refinamiento?

Un o-refinamiento se utiliza para dar alternativas de refinamiento de un objetivo. Un refinamiento por casos ,es cuando hay propiedades del dominio excluyentes que si alguna se cumple implican una Condicion que esta implica el objetivo refinado. (diagramita y ejemplo).

2. Cuando un objetivo es realizable por un agente? De ejemplos de objetivos realizables y objetivos no realizables.

un objetivo es realizable cuando esta lo suficientemente refinado (de bajo nivel) talque su descripcion haga obvio que puede asignarse a un agente. Ejemplo objetivo realizable : Lograr[Activar alarma si pulso bajo del paciente]
Ejemplo objetivo no-realizable : Evitar[Choque de trenes]

3. Explique la relacion entre diagramas de actividad y redes de petri. Ejemplifique.

Los diagramas de actividad son redes petri amigables donde los estados tienen semantica. Presentan un flujo de actividades. Actividades estan conectadas por media de flechas representando el flujo de control. FALTA

4. A que nos referimos cuando decimos que la bisimulacion es una congruencia?

Congruencia : Dado un contexto para P , se quiere poder cambiar P por un proceso equivalente sin alterar el sistema. Una equivalencia es una congruencia si y solo si $P \equiv Q$ implica $C(P) \equiv C(Q)$. La semantica informal de bisimulacion es que las dos maquinas se mueven a los mismos estados, y esto para un observador equivale a que son iguales (observa lo mismo para las dos maquinas). Osea que existe una relacion entre los estados de las dos maquinas.

5. Diga si la siguiente asercion es verdadera o falsa. Justifique su respuesta . El testing es un tecnica de verificacion.

Verdadero. La verificacion trata sobre la comparacion de una funcion, metodo, procedimiento contra una especificacion (que puede ser texto, un modelo,etc). El testing no puede garantizar la inexistencia de errores,pero si podria mostrar la existencia de uno o mas fallas.

6. En el contexto de testing estructural , que son y cual es el problema de caminos no factibles?

Un camino no factibles es un camino para el cual no existen valores para las entradas del programa que recorren el camino (no es ejecutable). El problema de un camino no factible es que hay algo raro (y feo) en el programa, ya que es deseable (y mas que deseable) que no existan caminos no factibles. La existencia de un camino no factible es una posible alarma de algo malo en lo que se esta testeando.

13.11 2 de marzo de 2009**13.12 2 de marzo de 2010**

1. El modelo jackson distingue entre aserciones descriptivas y prescriptivas. En que consiste esta diferencia? Explique porque esta distincion es relevante al momento de hacer verificacion y validacion en el contexto del modelo de jackson.

Las aserciones descriptivas son propiedades o leyes que son verdaderas en el mundo. Las prescriptivas son aquellas cosas que se esperamos que sean verdaderas en el mundo.

Son relevantes porque contienen informacion para poder realizar la verificacion y validacion. Las aserciones prescriptivas son relevantes para la verificacion, ya que contienen informacion sobre el resultado esperado. Las descriptivas son utiles para validar, ya que contienen informacion sobre el entorno donde estara el sistema a

construir. Es comun validar propiedades del dominio con un experto de dominio para ver si tienen sentido, por ejemplo avison sobre pista $\dot{=} \dot{}$ ruedas en movimiento . Las prescriptivas tambien son utiles para corroborar con el experto (o stakeholders) ya que son estos quienes conocen lo que se espera obtener del sistema. En resumen, tienen informacion relevante (y muy importante) para poder realizar la verificacion y validacion, recordando que la validacion es contra el problema y la verificacion es contra otra especificacion.

2. Explique en general la relacion entre las hojas de un grafo de objetivos y las operaciones en un modelo de operaciones y en particular la multiplicidad de dicha relacion. Ejemplifique

Las hojas de un grafo de objetivos son aquellos objetivos de mas bajo nivel y los cuales estan asignados a agentes (en general a un solo agente). Segun el agente asignado se categorizan en expetativas o requerimiento. Los requerimientos inducen operaciones del software. Las expetativas inducen operacion de agentes. No siempre es una relacion uno a uno. Los casos de uso son o agrupan operaciones. Los casos de uso operacionalizan expectativas. Requerimientos inducen operacionen.

Ejemplo, objetivo si nivel bajo de stock $\dot{=} \dot{}$ activar alarma podria refinarse en Mantener[Contabilizacion de stock] (asignado a el agente software) y Sonar alarma si nivel bajo (asignado a la alarma) en un CU podrian estar los dos objetivos a un mismo CU.

3. Explique informalmente en relacion a conjunto de trazas, la semantica de includes y extends en CU.

$A \text{ — incluye — } \dot{=} B$

Semantica : Sea s un escenario denotado por A , entonces una porcion de s contiene un escenario denotado por B . Podrian existir escenarios denotados por B que no aparecen en escenarios denotados por A .

$A \dot{=} \text{ extiende — } B$

Semantica : existe almenos un escenario s denotado por A , que contiene un escenario denotado por B . Pueden existir escenarios denotados por B que no aparecen en escenarios denotados por A .

4. Explique que significa y como puede darse semantica a automatas temporales

Explicando automatas temporales en terminos de otra notacion conocida, como LTS. La semantica de TA hereda una nocion de bisimulacion y la operacion de composicion en paralelo. semantica informal :

- Un estado es un par (s, v) con $s \in S$ y $v \in V$ y $Is[v] = true$.
- El tiempo solo transcurre en los nodos.
- El tiempo de transicion como despreciable.
- El tiempo avanza uniformemente en los relojes
- Se puede pasar a una transicion si su guarda es true.
- Siempre que el valor de los relojes sea verdadero se puede estar en el estado (ojo una transicion podria hacer que salga).

5. Que significa que un criterio de test subsume a otro.
Repetida

6. Si una unidad de software pasa un test suite que garantiza cobertura total de caminos entonces la unidad de soft no tiene fallas. V o F. Justifique

Falso. Aunque un test suite *all – path* subsume a muchos otros criterios, el testing no garantiza la inexistencia de errores (dijkstra) sino que puede confirmar la existencia de fallas (aunque podría decir que no se encontraron errores, eso no significa que podrían existir). Además, la selección de casos no está basada en el comportamiento funcional.

14 Casos de test en testing de sistemas reactivos

Definición

- Se realiza una composición en paralelo con la especificación ‘
- el test pasa , si todos los resultados alcanza un estado OK
- el test falla, si algun test alcanza el estado fallido

Consistente $\forall i : iiocoe \Rightarrow ipasaT$

Exahustiva $\forall ipasaT \Rightarrow iiocoe$

Completa Se dice que T es completa cuando es consistente y exahustiva

En la practica se quiere construir un test consistente.

Para la generacion de casos :

- Problema de grafos del cartero chino, minimo camino que pasa una y solo una vez por cada arista
- Random-walks