Lezione 1 MSC Overview del corso – Prima parte

Roberto Gorrieri

Modelli e Sistemi Concorrenti

- Come modellare un sistema concorrente
- Quando due sistemi sono equivalenti
- Quali facilitazioni linguistiche sono disponibili
- Proprietà di congruenza e assiomatizzazioni
- Logiche di specifica di proprietà
- Strumenti automatici di verifica
- Espressività
- Reti di Petri

Un semplice sistema reattivo: vending machine



Caratteristiche della vending machine

- Caratteristiche visibili: punto d'inserzione delle monete, bottoni per selezionare le bevande e apertura per raccogliere la bevanda (punti sui quali l'utente può interagire)
- Caratteristiche invisibili: fornitura di acqua e di caffè macinato (su cui l'utente non può interagire, ma che possono influenzare il funzionamento della macchina)

Come costruire un modello della vending machine

Individuare le astrazioni opportune: azioni eseguibili sulla (input) macchina (e.g., inserzione di una moneta) o dalla (output) macchina (e.g., restituzione di un caffè) e come gli stati interni in cui la macchina si può trovare (ad esempio, quando è pronta per partire) evolvono con l'esecuzione di quelle azioni (ad esempio, come cambia lo stato interno dopo l'inserimento della moneta).

→ macchine a stati/transizioni (simili agli automi), detti labeled transition systems (LTS)

Assunzioni: sistemi discreti untimed

Le transizioni sono etichettate da azioni che sono:

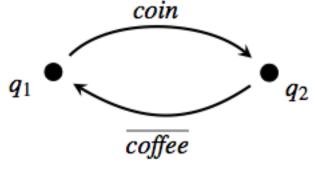
- atomiche (all-or-nothing),
- istantanee (cioè non impiegano tempo; non si modella il tempo fisico che passa ma solo l'ordine temporale (prima/dopo) delle azioni; si può immaginare che il tempo passi negli stati).

Gli stati costituiscono:

 Un insieme finito o infinito contabile (sistema discreto) - in antitesi coi sistemi continui usati, ad esempio, per modellare sistemi real-time

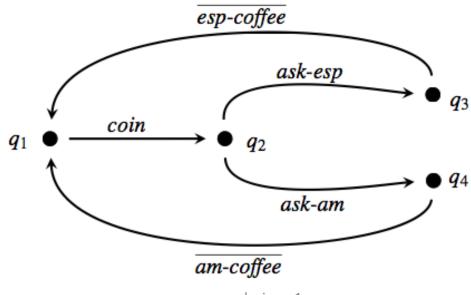
Primo modello, molto astratto

- Punto di vista input/output (nota che, per convenzione, le azioni di output sono barrate): astraggo i due tipi di bevanda in una sola generica.
- Comportamento banale: alternarsi delle due azioni (e.g., non è possibile inserire due monete di fila)
- Esercizio: modificare il modello per permettere l'inserzione di due monete di fila
- Comportamento irrealistico: non mostra le opzioni, servizio sempre disponibile, ...



Secondo modello – black-box view

- Le azioni sono tutte e sole quelle relative ai bottoni/ aperture (modello della interaction interface!)
- Caratteristiche: differenziazione della bevanda, non tiene credito, servizio sempre disponibile.



Terzo modello – service unavailable

• Caratteristiche: bevanda astratta, non tiene credito, servizio non disponibile dopo 50 caffè. (Stato q_{101} è di deadlock)

- Esercizio 1: aggiungi una azione refill (eseguibile solo da un operatore) che porta dallo stato 101 allo stato 1, che modella il rifornimento di acqua e caffè macinato.
- Esercizio 2: modifica il secondo modello, tenendo presente che il servizio non è più disponibile dopo 2 bevande erogate.

Quanti modelli? Quale modello?

- Modello non è unico: dipende dal livello di accuratezza che si vuole raggiungere.
- Spesso, più il modello è accurato (cioè fedele al comportamento reale), più il modello è complesso (in termine di numero di stati e transizioni).
- Spesso, più il modello è complesso, più è difficile da analizzare (a volte perfino impossibile, quando il numero degli stati è infinito).
- Scelta del modello: in base a quali caratteristiche del sistema si vogliono studiare e alla possibilità del modello di essere analizzato.

Modelli e Sistemi Concorrenti

- Come modellare un sistema concorrente
- Quando due sistemi sono equivalenti
- Quali facilitazioni linguistiche sono disponibili
- Proprietà di congruenza e assiomatizzazioni
- Logiche di specifica di proprietà
- Strumenti automatici di verifica
- Espressività
- Reti di Petri

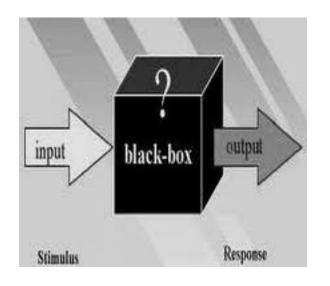
Equivalenza tra sistemi

Perché ci interessa vedere quando due (modelli di) sistemi sono tra loro equivalenti?

- Intercambiabilità perché hanno lo stesso comportamento. Ma cos'è il comportamento di un sistema? Abbiamo molte possibilità, alcune sensate, altre meno.... In particolare, è poco sensata l'equivalenza a tracce di esecuzione (automi)
- Equivalence-checking: Confronto tra modello astratto (specifica) e modello concreto (implementazione)

Osservatore: Black-box experiment

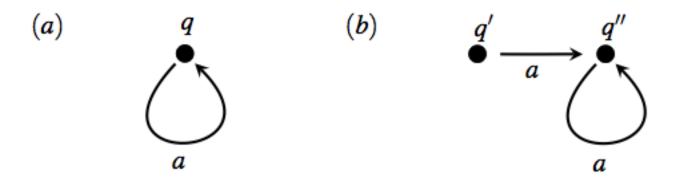
- Un osservatore è in grado di vedere solo parte di un sistema, ad esempio solo l'interfaccia (cioè quali input accetta e quali output fornisce di conseguenza), ma non può vedere come è fatto dentro, in particolare non sa quanti stati interni abbia il sistema.
- Due sistemi sono equivalenti (ovvero hanno lo stesso comportamento) se nessun osservatore riesce a vederne alcuna differenza.



• Diverse equivalenze a seconda del potere dell'osservatore: da semplice osservatore che sa solo mandare in esecuzione il sistema (e vede le azioni su un display), a vero utente che interagisce e che magari sa anche far andare più copie in parallelo dello stesso sistema.

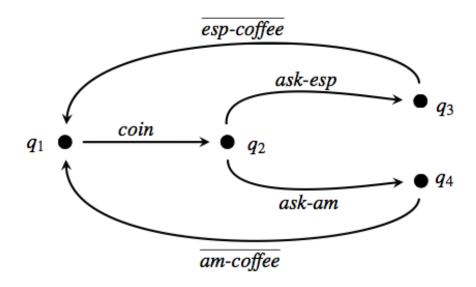
Equivalence-checking

- Specifica in (a) ed implementazione in (b) di un semplicissimo sistema che può eseguire infinite a
- Nessun "osservatore" sarebbe in grado di distinguerli.
 Consideriamo (b) una corretta implementazione di (a) perché i due sono equivalenti (rispetto ad una nozione di equivalenza non ancora specificata)



Semantica a tracce

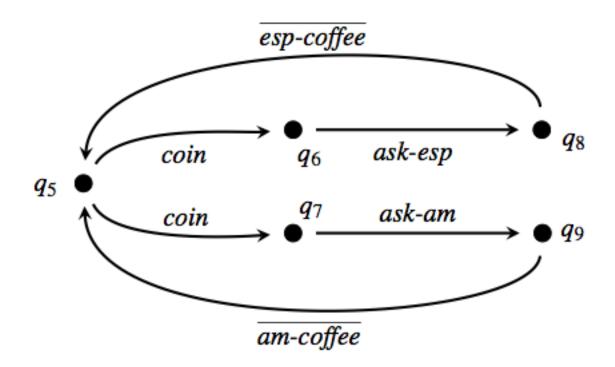
 Simile alla semantica degli automi (come se tutti gli stati fossero di accettazione)



Tracce(q_1) = { ϵ , coin, coin ask-esp, coin ask-am, coin ask-esp esp-coffee, ...}

Scelta fra le bevande effettuata dopo l'inserimento della moneta: l'utente sceglie la bevanda.

Nondeterminismo: impolite vending machine



In questo caso è la macchina, e non l'utente, che sceglie la bevanda! (scelta interna)

Equivalenza a tracce

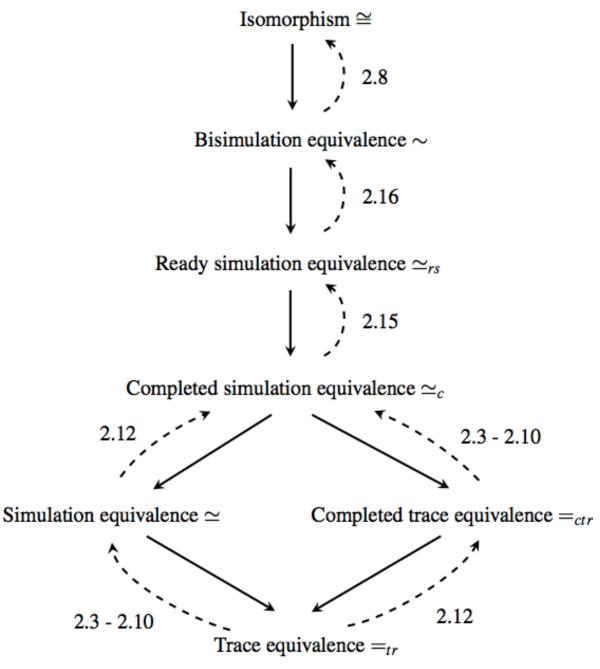
- Due stati q_1 e q_2 sono equivalenti a tracce quando Tracce(q_1) = Tracce(q_2).
- Osserva che le due vending machine sono equivalenti a tracce
 - Tracce(q_5) = {ε, coin, coin ask-esp, coin ask-am, coin ask-esp esp-coffee, ...} = Tracce(q_1)
- Allora, semantica a tracce troppo astratta, perché "the timing of a choice can be a crucial aspect of the behavior and cannot be neglected"

Altre equivalenze

Oltre alla equivalenza a tracce (troppo astratta), abbiamo almeno:

- Isomorfismo di LTS (troppo concreta)
- Simulation preorder and equivalence (interessante, ma piuttosto astratta)
- Bisimulation equivalence (buone proprietà ed intuitivamente interessante)

Non ce n'è una migliore di tutte le altre, ma molte che possono avere una loro funzione.

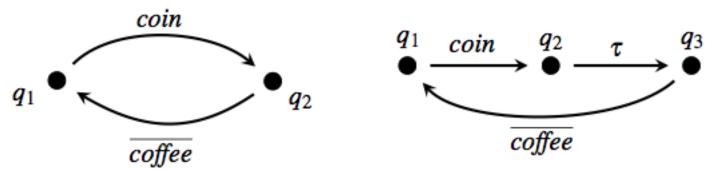


lezione 1

19

Azione non osservabile

- Azione interna su cui non è possibile interagire, di solito rappresentata con tau τ
- Tutte le nozioni di equivalenza viste possono essere adattate a tener conto del tau
- I due processi sotto devono essere considerati equivalenti



lezione 1

20

A volte il tau ha effetti osservabili

Il tau può escludere azioni possibili, cioè operare delle scelte! Quindi non è totalmente non osservabile

N.B. q₇ è un deadlock

