



TU Berlin  
Fakultät IV  
Institut für Softwaretechnik und Theoretische Informatik

## Beispiellösung der Probeklausur WS10 / 11



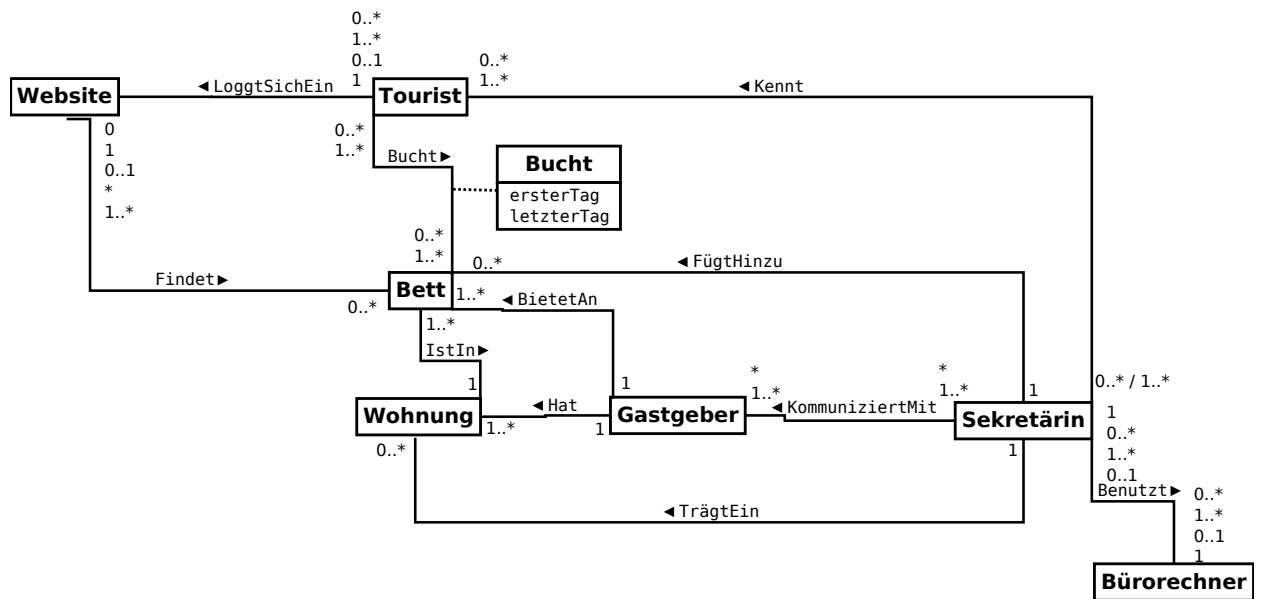
19. Februar 2011

# Teil I

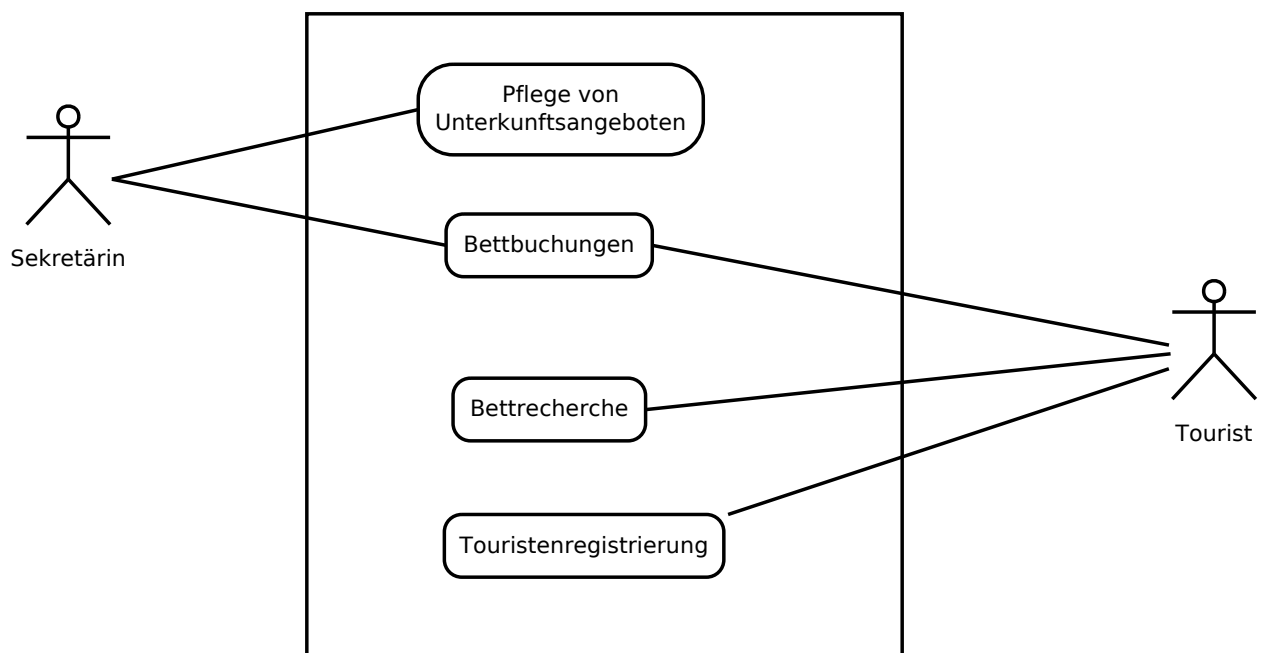
## Teil – A

### Analyse & Entwurf

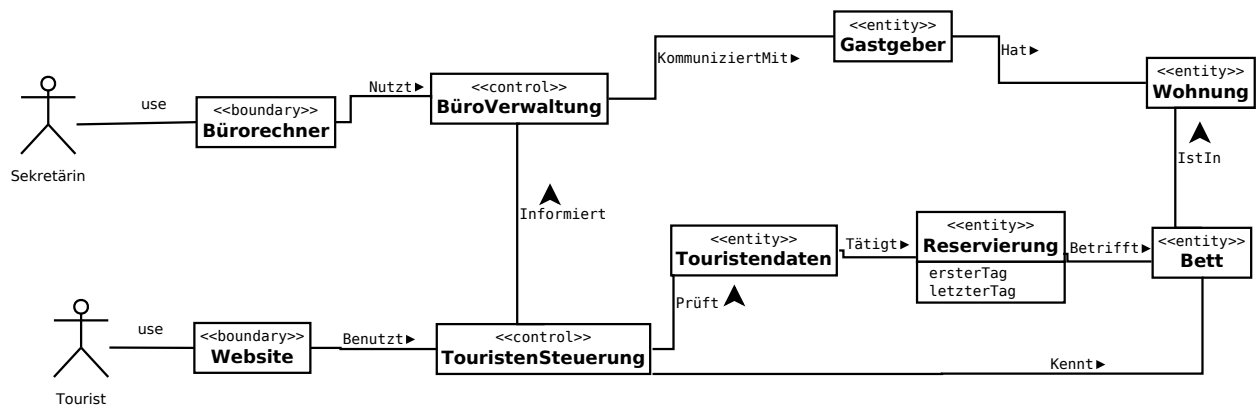
#### 1. Klassenmodell des Gegenstandsreichs



#### 2. Use-Case-Diagramm



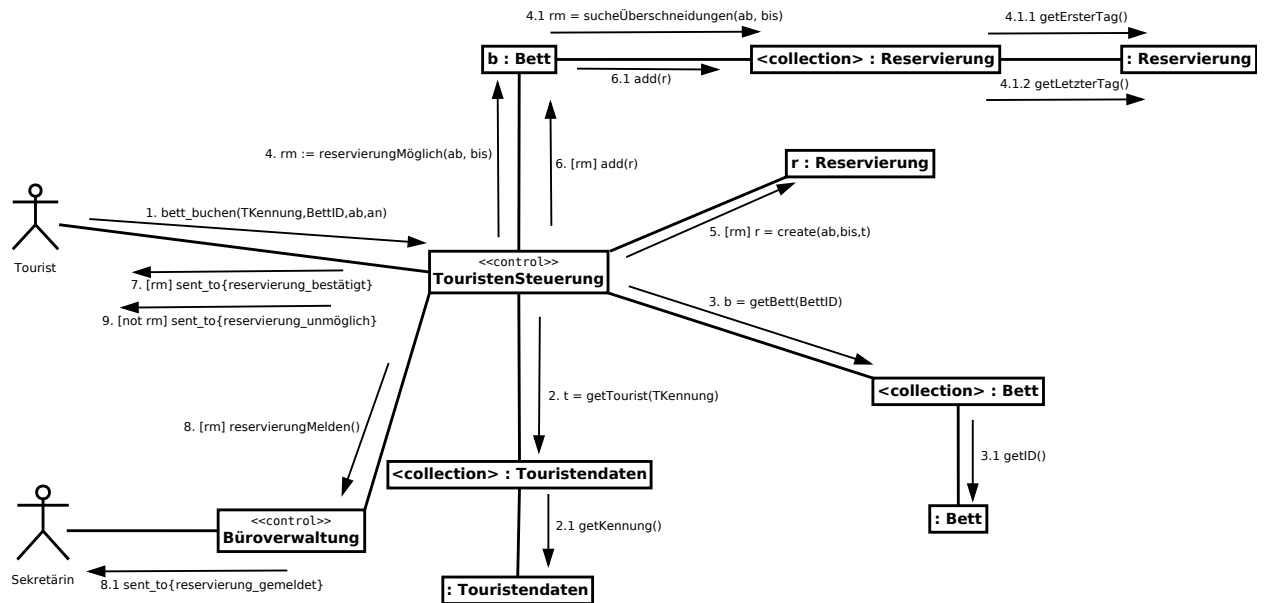
### 3. Systemklassenmodell / Entwurfsklassenmodell



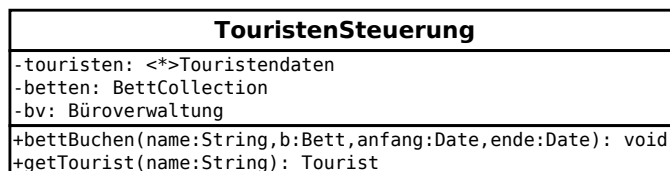
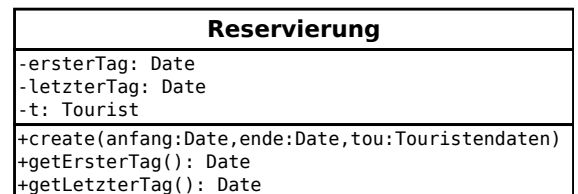
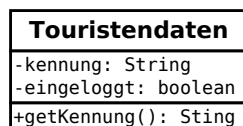
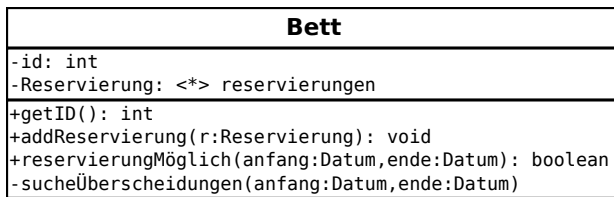
### 4. Operationsschema bett\_buchen

<b>Op.</b>	= bett_buchen
<b>Desc.</b>	= Ein Tourist bucht ein bestimmtes Bett für einen angegebenen Zeitraum. <b>Vorbedingungen:</b> Es wird davon ausgegangen, dass der Tourist mit der Kennung <i>TKennung</i> im System bekannt ist und auf der Webseite eingeloggt ist. Die Existenz eines Bettes mit der Identifikation <i>BettID</i> wird vorausgesetzt.
<b>Input</b>	= TKennung : String, BettID : int, ab : Date, bis : Date
<b>Reads</b>	= ts : TouristenSteuerung, Kennt, Bett, Touristendaten, Prüft b : Bett <b>with</b> b.id = BettID $\wedge$ (b,ts) $\in$ Kennt t : Touristendaten <b>with</b> t.kennung = TKennung $\wedge$ (ts,t) $\in$ Prüft $\wedge$ t.eingeloggt
<b>Changes</b>	= Reservierung, Tätigt, Betrifft, r: Reservierung <b>type</b>
<b>Sends</b>	= Tourist{buchung_bestätigt, buchung_unmöglich}, Sekretärin{buchung_gemeldet}
<b>Pre</b>	= <i>implicit</i>
<b>Post</b>	= <b>let</b> bettreservierung == {r: Reservierung   (r,b) : Betrifft} überscheidene_buchungen == {r:bettreservierungen   (ab $\leq$ r.ersterTag $\leq$ bis) $\vee$ (ab $\leq$ r.letzterTag $\leq$ bis)} $\vee$ (r.ersterTag $\leq$ ab $\wedge$ bis $\leq$ r.letzterTag); buchung_möglich == #überscheidene_buchungen = 0 $\wedge$ ab $\leq$ bis; buchung_nicht_möglich == $\neg$ buchung_möglich; • (buchung_nicht_möglich $\Rightarrow$ <b>is_sent</b> {buchung_unmöglich $\wedge$ <b>no_effect</b> ) $\wedge$ (buchung_möglich $\Rightarrow$ <b>is_sent</b> {buchung_bestätigt $\wedge$ <b>no_effect</b> ) $\wedge$ <b>is_sent</b> {buchung_gemeldet $\wedge$ <b>r_new</b> ) $\wedge$ r.ersterTag' = ab $\wedge$ r.letzterTag' = bis $\wedge$ Tätigt' = Tätigt $\cup$ (t,r) $\wedge$ Betrifft' = Betrifft $\cup$ (r,b)

## 5. Kommunikationsdiagramm bett buchen



## 6. Implementierungsklassenmodell



## Teil II

# Teil – B

# Object-Z

### Globale Definitionen

$Nachricht ::= Karte\_ausgelegt \mid keine\_Karte\_ausgelegt \mid Karte\_eingeworfen$   
 $Farbe ::= rot \mid gruen \mid blau \mid gelb$   
 $Zahl ::= 1 \dots 10$

*Karte*  
 $farbe : Farbe$   
 $zahl : Zahl$

### a) Spieler

*Spieler*  
 $\uparrow (INIT, hand, Karte\_einwerfen, Spielzug\_durchfuehren)$

$hand : \mathbb{F} Karte$

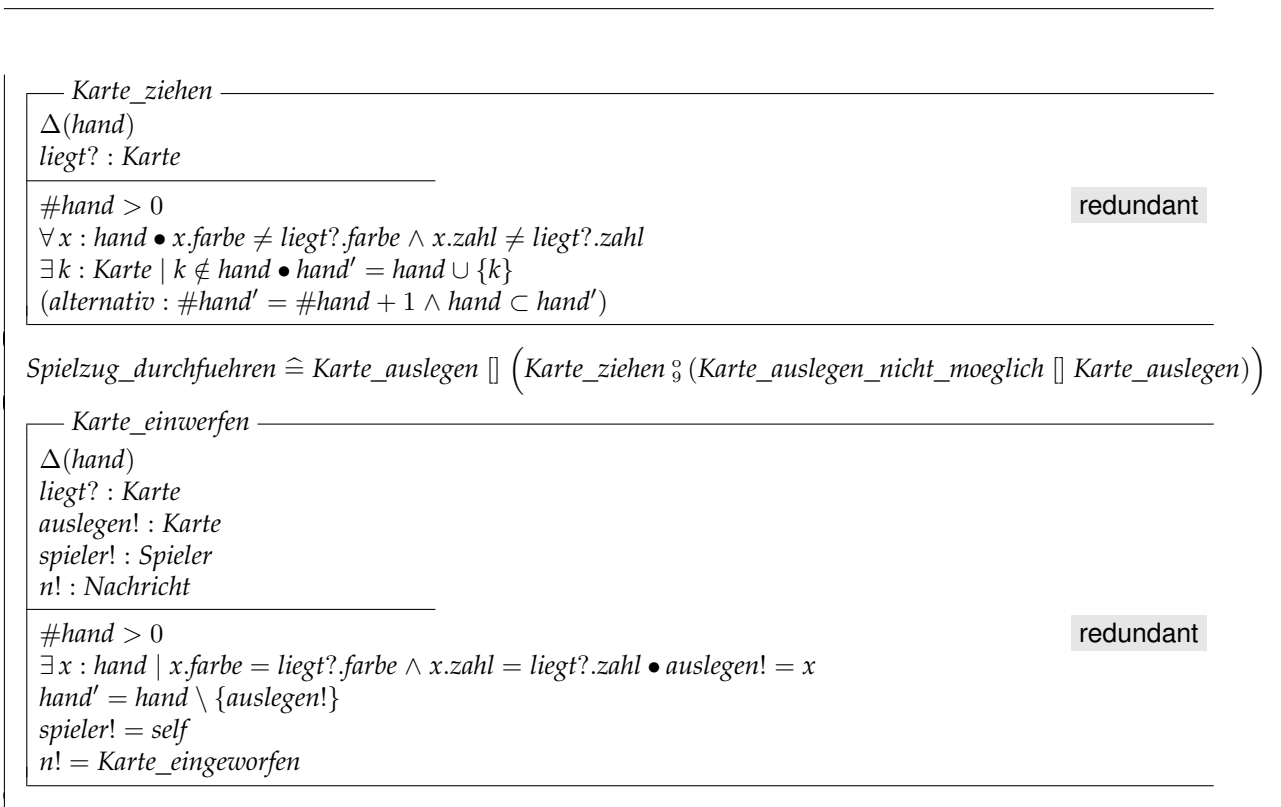
*INIT*  
 $\#hand = 8$

*Karte\\_auslegen*  
 $\Delta(hand)$   
 $liegt? : Karte$   
 $auslegen! : Karte$   
 $spieler! : Spieler$   
 $n! : Nachricht$

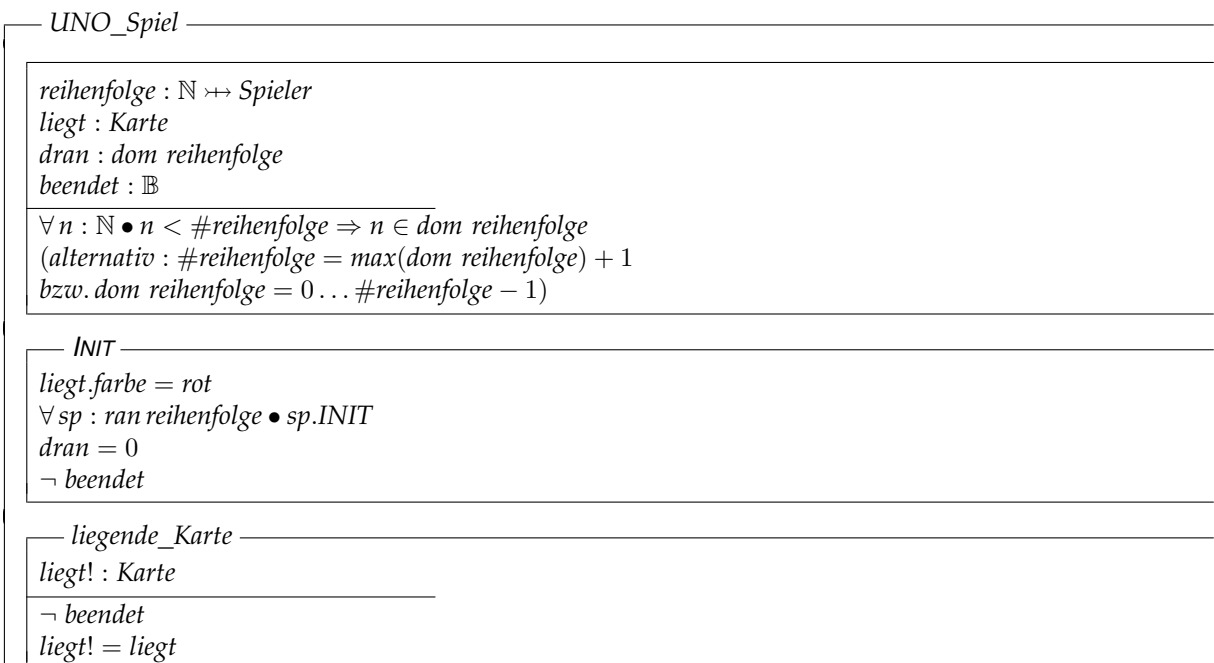
$\#hand > 0$  redundant  
 $\exists x : hand \mid x.farbe = liegt?.farbe \vee x.zahl = liegt?.zahl \bullet auslegen! = x$   
 $hand' = hand \setminus \{auslegen!\}$   
 $spieler! = self$   
 $n! = Karte\_ausgelegt$

*Karte\\_auslegen\_nicht\_moeglich*  
 $liegt? : Karte$   
 $auslegen! : Karte$   
 $spieler! : Spieler$   
 $n! : Nachricht$

$\#hand > 0$  redundant  
 $\forall x : hand \bullet x.farbe \neq liegt?.farbe \wedge x.zahl \neq liegt?.zahl$   
 $auslegen! = liegt?$   
 $spieler! = self$   
 $n! = keine\_Karte\_ausgelegt$



## b) Uno-Spiel



Karte_ersetzen
$\Delta(\text{liegt})$ <i>auslegen?</i> : Karte
$\neg \text{beendet}$ <i>liegt'</i> = <i>auslegen?</i>
naechster_Spieler
$\Delta(\text{dran})$ <i>spieler?</i> : ran reihenfolge
$\#\text{spieler?.hand} > 0$ $\neg \text{beendet}$ $\exists n : \mathbb{N} \bullet ($ $\quad \text{reihenfolge } n = \text{spieler?} \wedge$ $\quad n = \#\text{spieler} - 1 \Rightarrow \text{dran}' = 0 \wedge$ $\quad n < \#\text{spieler} - 1 \Rightarrow \text{dran}' = n + 1)$
Spiel_beenden
$\Delta(\text{beendet})$ <i>spieler?</i> : Spieler
$\neg \text{beendet}$ $\#\text{spieler?.hand} = 0$ <i>beendet'</i>
$\text{Spielzug\_abschliessen} \hat{=} \text{Karte\_ersetzen} \wp (\text{naechster\_Spieler} \sqcup \text{Spiel\_beenden})$ $\text{Spielzug} \hat{=} \left( \text{liegende\_Karte} \parallel \right.$ $\quad \left( \text{reihenfolge}(\text{dran}).\text{Spielzug\_durchfuehren} \right.$ $\quad \quad \left[ \text{alternativ} : \sqcup sp : \text{Spieler} \mid \text{reihenfolge}(\text{dran}) = sp \bullet sp.\text{Spielzug\_durchfuehren} \right]$ $\quad \quad \left. \sqcup (\sqcup sp : \text{ran reihenfolge} \bullet sp.\text{Karte\_einwerfen}) \right)$ $\quad \left. \right) \wp \text{Spielzug\_abschliessen}$

## 2) Statechart

