### Sapienza Università di Roma Facoltà di Ing. dell'Informazione, Informatica e Statistica, Laurea in Informatica Insegnamento di Basi di Dati, Modulo 2

Prof. Toni Mancini Dipartimento di Informatica http://tmancini.di.uniroma1.it

Esame BD2. Esame. Risposte - Modulo risposte prova scritta (diagramma delle classi UML)

Dati dello studente e dell'esame	
Cognome e nome: Caso Marco Matro	icola:
Corso di laurea e canale di appartenenza:	
☐ Laurea in Informatica, canale 1 (Prof. G. Perelli	
☐ Laurea in Informatica, canale 2 (Prof.ssa M. De	Marsico)
Fire	na di un membro della Commissione per avvenuta identificazione:
2 1 No. 10	***************************************
Rinuncia alla prova	
☐ Desidero rinunciare a questa prova d'esame. Fir	ma:

Citta Verde

Sulle 5 ove e 30 minuts



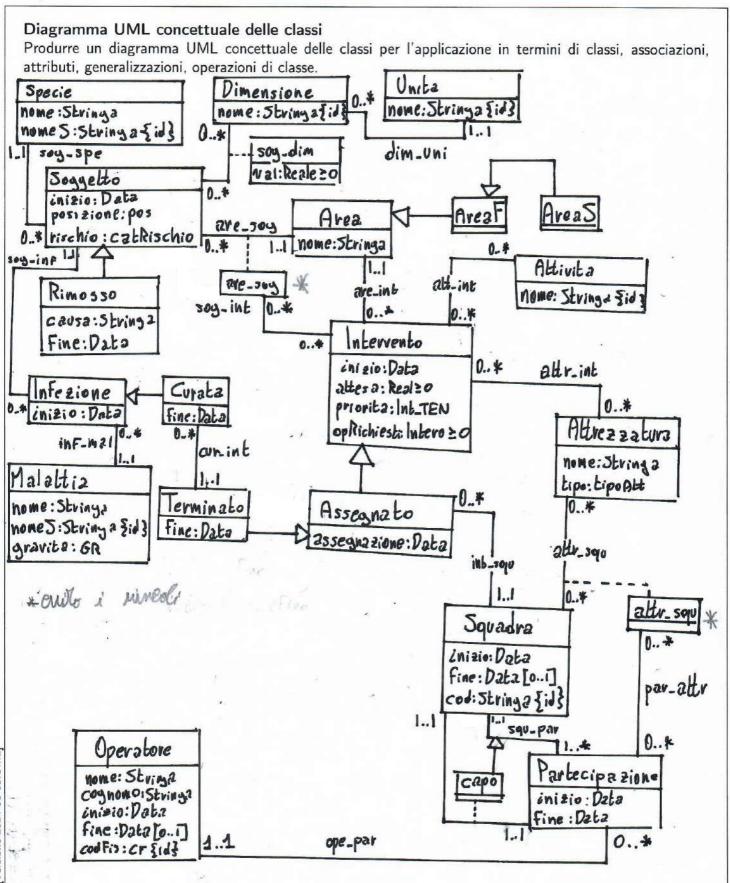
## 1 Analisi concettuale

Domanda 1 (10 minuti) Raffinare la specifica dei requisiti eliminando inconsistenze, omissioni e ridondanze e producendo un elenco numerato di requisiti il meno ambiguo possibile. (La risposta a questa domanda non sarà valutata, ma si consiglia di svolgere accuratamente questo passo, in quanto può facilitare di molto le attività di progetto.)

le attività di progetto.)		
Risposta ol.Soggetto	2. Avea Veide	9 -
01.1 data pientlemerione	2.1 denominatione	q
01.2 positione (laty-long)	02.2 soggetti	
01.3 specie [ nome scient. e co 01.4 risdio 0.5 dimensioni (da definio	OZ.3.1 DE EVUIDIR -	Sensibile Mon sensibile
01.6 RIMOSSO?  P.G. Data Vimozione	Vivinozione Epirantragione	
\V a	pendore dello remissio	
3. Operatore le	and to the M. But	
3.1 Nome	of Fono	glimento [o.]
3.2 Coynome	9/3 (00)	ice
2 2 dolla invier nouse	THE P. I WAR	nbu'
3.4 doto fine 11	V, fine > chizio [0.1]	16
3.5 CF	Sib attent	rolurio (Rog. 5)
Operatore	PARTÉCIPAZIONE Squadra P	ura oll. delle squadre
V.i	0. # Athezzatora	
		I I TOUTH
5 Attvezzatura		I pionte dell'inter.
5.1 Espologia	o 6. Intervento	Somme yorke
5.2 nome	6.1 were	dell'orces verse
	a 3 receptor solvers	
6.7 Squadra esseguett	V / m M _ cM / 1 _ m	
6.8 istante esseguate	[0.1] 6.6 pionte interende [0	7.:*
6.9 101 100000000000000000000000000000000	TO THE OF THE POLICE AND THE	01000
	06.8 NUM operators' Hill	recti
	7	

Domanda 2 (45 minuti; 75 minuti al massimo) Proseguire la fase di Analisi Concettuale dei requisiti, producendo un diagramma UML concettuale delle classi per l'applicazione, le specifiche di classi, associazioni, tipi di dato e vincoli esterni.

Una risposta soddisfacente a questa domanda è condizione *necessaria* (ma non sufficiente) per superare la prova.



Specifiche delle classi o associazioni Per ogni classe o associazione del diagramma con operazioni o vincoli:

- Definire la specifica formale di eventuali operazioni necessarie a modellare i requisiti contrassegnati dalla barra laterale, ed eventuali vincoli esterni. Usare la logica del primo ordine estesa con teoria degli insiemi e semantica di mondo reale vista nel corso, usando il seguente alfabeto:
  - Un simbolo di predicato C/1 per ogni classà C. Semantica di C(x): x è una istanza di C.
  - Un simbolo di predicato T/1 per ogni tipo di dato T. Semantica di T(x): x è un valore di T.
  - Un simbolo di predicato assoc/2 per ogni associazione binaria assoc. Semantica di assoc $(c_1, c_2)$ :  $(c_1, c_2)$  è una istanza di assoc.
  - Un simbolo di predicato attr/2 per ogni attributo attr di entità Semantica di attr(c, v): uno dei valori dell'attributo attr dell'istanza c è v.
  - Un simbolo di predicato attr/3 per ogni attributo attr di associazione binaria. Semantica di attr $(c_1,c_2,v)$ : uno dei valori dell'attr. attr del link  $(c_1,c_2)$  è v.
  - Un simbolo di predicato op/(n+2) per ogni operazione di classe ad n argomenti. Semantica di op $(c, \arg_1, \ldots, \arg_n, v)$ : uno dei valori di ritorno di op, quando invocata sull'istanza c e con argomenti  $\arg_1, \ldots, \arg_n \ e$  v.
  - Il simbolo di =/2 (la cui interpretazione è la relazione che lega ogni elemento del dominio di interpretazione solo con se stesso) e opportuni simboli di predicato e di funzione, soggetti a semantica di modo reale, per relazioni e funzioni standard tra elementi dei tipi di dato, tra cui adesso/0, interpretato come il valore del dominio DataOra che rappresenta l'istante corrente.

#### Risposta

Tipo: Classe Associazione (cerchiare)  Nome: Partecipazione	2 Tipo: Classe Associazione (cerchiare) Nome: Infezione
Operazioni, vincoli:  V. partecipa_se_opera	Operazioni, vincoli: [V.infezione_curata]  Y S, inf, int  [Curata(inf) \( \text{cur_int}(inf\) int) \( \text{sog_inf}(inf\) \( \text{inf}\)  \[ \rightarrow \ext{Ba}  \text{ave-sog}(\alpha\) \( \text{Sog_int}(\alpha\), \( \text{sog_int}(\alpha\), \( \text{sog_int}) \( \text{sog_int}(\alpha\), \( sog
→ iosip N[VFo fire (o, fo) → Forfp] [V.partecipa_se_squadra]	[V.infetto_de_csistente] $\forall s. inf. is. ii [Soggetto(s) \land sog_inf(inf.s) \land inizio(inf.ci) \land inizio(d.is)] \rightarrow ii \geq is \lambda$ [ $\forall fs. fi$ fine(inf. fi) $\land$ fine(s, fs) $\rightarrow fs \ge fi$ ]

3 Tipo: Classe Associazione (cerchiare) Nome: Intervento Operazioni, vincoli: [V. Lempo_ 253egnazione] Vin,i, a [Intervento(in) Ainizio(in,i) A 255egnazione (in,2)] -> a 2 i A [V. Fine (in,F) -> f = 2] [V. 50000eti_esistenti_intervento] Vin, J, ii, is, a [Intervento(in) A 50000etto(5) A 2re_30y(2,3) A sog_int(2, J, in) A inizio(5, is) A inizio(in,ii)] -> is = ii	6 Tipo: Classe) Associazione (cerchiare) Nome: Intervento Operazioni, vincoli: [V.prende_squadra_esistente] Vin, S, as, is [ \[ \lambda \text{Squadra} \] \[ \lambda \text{in} \text{Squadra}(\( \text{S} \)) \[ \lambda \text{in} \text{2} \text{in} \text{osc}(\( \text{S}, \text{is} \)) \[ \lambda \text{in} \text{2} \text{ione}(\( \text{in}, \text{as} \)) \[ \lambda \text{int} \text{2} \text{is} \lambda \left[ \text{Y} \text{Fs, fight} \] \[ \text{fine}(\text{in}, \text{Fi}) \lambda \text{Fine}(\text{S}, \text{Fs}) \rightarrow \text{Fs} \geq \text{Fs} \]
4 Tipo: Classe) Associazione (cerchiare)  Nome: Squadra  Operazioni, vincoli:  [V. no-part_intersecate_stesso_op]  Vp2,p2,3 , d, i1, i2, F1, F2  [ Partecipazione(p1) A Partecipazione(p2)  A ope-par(0,p1) A ope-par(0,p2) A p1 7 p2  squ-par(5,p1) A squ-par(5,p2) A inizio(p1,i1)  A inizio(p2,i2) A fine(p1,f1) A fine(p2,f2)  -> F1 Li2 V F2 Li1	Tipo: Classe   Associazione (cerchiare)  Nome: Squadra Operazioni, vincoli:  [V. squadra-qualificata]  Vin, s, at, ii [Assegnato (in) \( \) integuo (in, s)  \( \) assegnatione (in, ii) \( \) altrint (at, in)]  \( \) [\( \) [\) p, ip, ip Partecipa tione (p) \( \) initio (p, ip)  \( \) fine (p, fp) \( \) squ-par (S, p) \( \) ii \( \) ip \( \)  [\( \) [\( \) fine (in, f) \( \) \( \) f \( \) fp] \( \) altr-squ(at, s)  \( \) \( \) par-attr (p, at, s)
5 Tipo: Classe   Associazione (cerchiare) Nome: Squadra   Operazioni, vincoli: [V. squadra   membri   minimi] identico a Use case cevca   squadre   qualificate	8 Tipo: Classe   Associazione (cerchiare) Nome: Malaltia Operazioni, vincoli: [V.no_inf_cont_sbessa_malaltia] Vinf1, inf2, 5, m, i1, i2 [Infezione(inf1)] Infezione (inf2) \( \) inf_mal(inf1, m) \( \) inf-mal(inf2, m) \( \) inizio(inf1, i) \( \) inizio(inf2, i2) \( \) \(

Specifiche dei tipi di dato, specifiche di ulteriori vincoli esterni ed altre specifiche

V. continuita

Yricif [ Soggetto (K) V Infezione (K) V Intervento (K) V Squadra (K) V Parbecipazione (K)

V Operatore(x)] A initio(K,i) A fine(K, F)] → i≤F

Tipi di Dato

pos = (lat: Reale, long: Reale)

cat Rischio = { 't', b', 'm', 'a'}

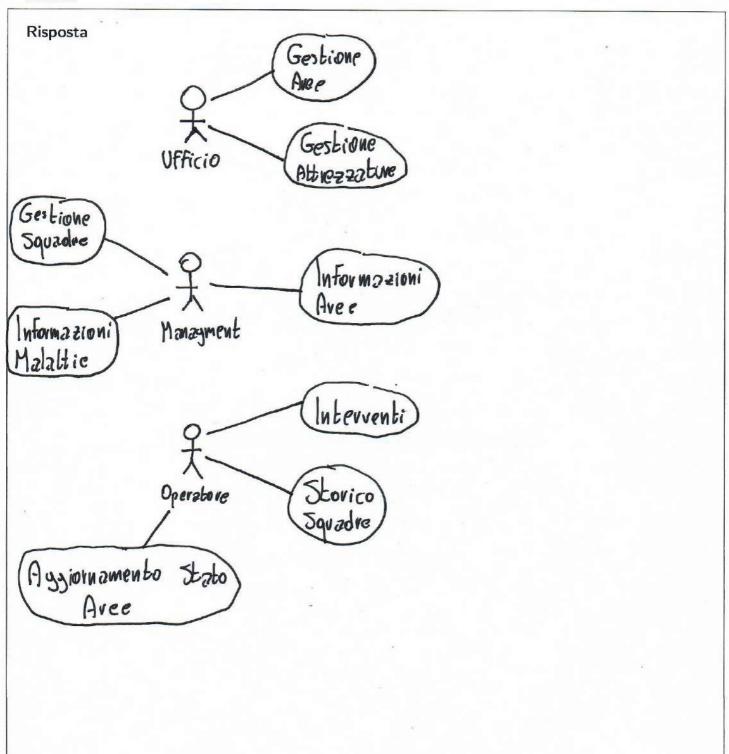
GR={ 'b', 'm', 'a', 'mort'}

INL\_TEN = 1..10

Lipo Att = {1', 'v', 'v5'}

CF=[A-Z] {6}[0-9]{2}[A-Z][0-9] {2}[A-Z][0-9] {3}[A-Z]

Domanda 3 (5 minuti; 10 minuti al massimo) Proseguire la fase di Analisi Concettuale dei requisiti, producendo un diagramma UML degli use-case che definisca ad alto livello tutte le funzionalità richieste al sistema.



Domanda 5 (30 minuti; 60 minuti al massimo) Proseguire la fase di Analisi Concettuale dei requisiti producendo le specifiche concettuali per le operazioni di use-case, limitandosi a quelle necessarie a modellare i requisiti contrassegnati dalla barra laterale (come quella qui a sinistra), ed includendo eventuali operazioni ausiliarie. In particolare, per ogni operazione, definire segnatura, precondizioni e postcondizioni utilizzando il linguaggio della logica del primo ordine. Si assuma lo stesso vocabolario definito alla Domanda 2.

Una risposta soddisfacente a questa domanda è condizione necessaria (ma non sufficiente) per superare

la prova.

Risposta

anee\_sensibili\_senza\_interventi(i:Data, f:Data): Area [0..\*]

·pre-cond: isf

• post-cond:  $A = \left\{ a \mid AreaS(a) \land \left[ \forall in, ii \quad are\_int(a, in) \land initio(in, ii) \right] \right\}$ 

cerca\_squadre\_qualificate (in: Intervento): Squadra [o..\*]

·pre-cond: TAssegnato (in)

S= 
$$\begin{cases} \exists is, ii & ini \neq io(s, is) \land ini \neq io(in, ii) \land is \neq ii \land \\ Squadra(s) \land [\forall at attr_int(at, in) \rightarrow \exists p, ip Partecipa \neq ione(p) \\ \land squ_par(s, p) \land ini \neq io(p, ip) \land ip \neq ii \land altr_squ(at, s) \land \\ par_attr(at, s, p) ] \land \exists n, m & op Richiesti(in, m) \land \\ n = \begin{cases} pa \mid Partecipa \neq ione(p2) \land squ_par(s, p) \land \exists ip2 \end{cases} \land m \leq n \end{cases}$$

$$\begin{cases} n = \begin{cases} pa \mid Partecipa \neq ione(p2) \land squ_par(s, p) \land \exists ip2 \end{cases} \land m \leq n \end{cases}$$

Result = S

tasso\_malaltic (c:Data, f:Data, M:Malattia [1..4]): (Malaltia, Realezo)[0..4] opre-cond: C'SF

•post-cond:
$$T = \begin{cases} m, \frac{k}{n} \end{cases} \begin{cases} m \in M \land n = \begin{cases} \frac{1}{2} & \text{inf, if } \ln \text{fezione}(\inf) \land \min \text{zio}(\inf, if) \land \text{inf} \end{cases} \\ (m, \frac{k}{n}) \end{cases} \begin{cases} m \in M \land n = \begin{cases} \frac{1}{2} & \text{inf, if } \ln \text{fezione}(\inf) \land \min \text{zio}(\inf, if) \land \text{inf} \end{cases} \end{cases} \end{cases} \end{cases}$$

$$K = \begin{cases} \frac{1}{2} & \text{inf, if } \ln \text{fezione}(\inf) \land \min \text{zio}(\inf, if) \land \text{inf} \end{cases} \end{cases} \end{cases}$$

Result=T

FINITO IN 2 ORE E 40 MINUTI

# 2 Progettazione della base dati e delle funzionalità

Domanda 6 (20 minuti; 30 minuti al massimo) Iniziare la fase di progettazione logica della base di dati decidendo il DBMS da utilizzare e ristrutturando lo schema UML delle classi concettuale, il dizionario dei dati e i vincoli esterni. In particolare:

- progettare una corrispondenza tra i tipi di dato concettuali ed opportuni domini SQL (domini base o utente, oppure realizzati mediante relazioni aggiuntive) supportati dal DBMS scelto
- · eliminare attributi multivalore o composti
- eliminare relazioni is-a e generalizzazioni
- definire un identificatore primario per ogni classe
- ristrutturare i vincoli esterni per renderli consistenti con la struttura del nuovo diagramma.

Descrivere brevemente le principali scelte effettuate.

```
DBMS da utilizzare . Postane SQL

Corrispondenza tra tipi di dato concettuali e domini supportati dal DBMS

Create domain Real_GE2 as Roal check(value>=0);

Create domain lul_GE2 as luteger check(value>=0);

Create type catrischio as enum('t', 'b', 'm', 'a');

Create type pos as (lat:RN, long:RN);

Create type pos as (lat:RN, long:RN);

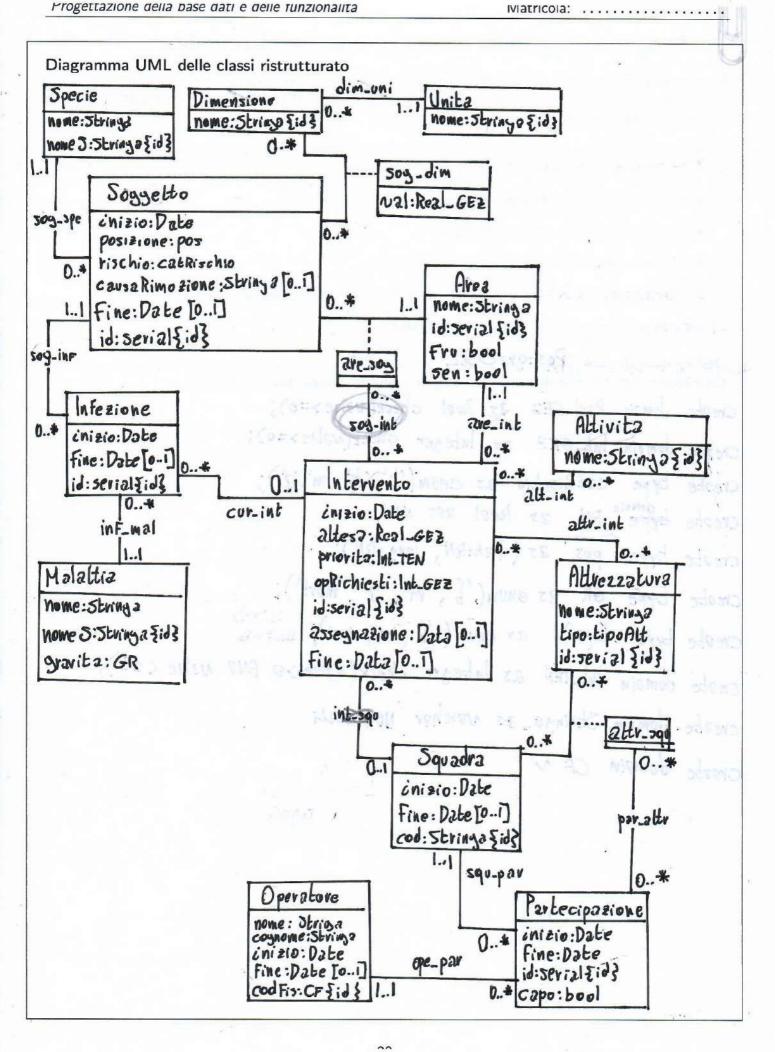
Create type GR as enum('b', 'm', 'a', 'mort');

Create type tipoAlt as enum('l', 'v', rs');

Create domain lut_TEN as Integer check(value>0 AND Nalue (11);

Create domain Stringa as Narchar Not NULL;

Create domain CF N' Regex'
```



Breve descrizione delle scelte effettuate durante la ristrutturazione

Fusione su: Intervento, Avez, soggotto, Infezione

Il capo e' definito nella classe Partecipazione

Vincoli esterni introdotti o modificati durante la fase di ristrutturazione (si omettano i vincoli esterni la cui formulazione è rimasta identica a seguito della ristrutturazione)

V.sen-se\_fru}

YA [Area(A) A sen(A, Live)] - fru [A, Live)

[V. finito\_se\_255]

Yi [Intervento (i) N = f fine (i,f)] → 35 assegnazione (i,s)

[V. squadra\_se\_assegnato] -

Vi [Intervento(i) 1 35 int-squ(i,s)] + 3 as assegnatione(i,as)

V. soygetto\_rimosso]

Ys [Soggetto(s) A = fine(s,f)] + = c causokimozione(s,c)

[V. curata-da\_intervento]

Vin [Intezione(in) 1] f fine(in,f) + It Intervento(E) A 3k fine(t,k)

1 curint(in, E)

[V. almeno\_un\_capo]

(surtig) ogs ) A (qie) requipe qE+(2) subsupe & V

Matricola:

Risposta alla Domanda 6 (segue)

[v.infezione\_curata]

Ys, inf, int [3F Fine(inf, F) \( \cov\_int(inf, int) \) \( \sigma\_inf(inf, s) \) \[
\rightarrow \( \frac{1}{2} \) \( \fr

11.

(med of left + [ sond place a (a) and ] ay

[hidense.se.ess]
[hidensender(s) A 3 F Fine(s,F)] - F 3 T essents state(s,r)

Govern A Control of the Transport

(virth) and a surger of Ext (c, a) special of E ( ( ) democratic

V. complete de l'appropriété de l'Alle Find (and A. F. Find (a

(O IT) THE ENGLANDS SET (TIT) AT SE A (E) HEARING

~

Una risposta soddisfacente a questa domanda è condizione *necessaria* (ma non sufficiente) per superare la prova.

1 Relazione Speci	(nome)		Derivante da	: Classe	associazion	ne (cerchiare)
Attributi   nome	home 5		T		1	
Domini   Jeringo	Stringe				1	
Gli attributi chiave primaria		APT-		o contrasseg	nati con *	
Vincoli (foreign key, in			000	i vaj	Nagrapi Danasa Danasa	
2 Relazione Unita		ineritario le se				ne (cerchiare)
Attributi   neme				1		
Domini   JEVINSA	İ	i	i	I	1	1 1
Gli attributi chiave primaria	sono sottolineati, quelli i	cui valori possono	essere NULL son	o contrasseg	nati con *	
La relazione accorpa le			guenti associaz Derivante da	zioni:		
Attributi   Nome	Vnita	1	)	. Classe	associazioi	le (cerchiare)
Domini Stringa				1		
Gli attributi chiave primaria		cui valori nossono	essere NIII L son	contraccor	nati con *	45
Fk Unita vef  La relazione accorpa le  4 Relazione AVE 2	e relazioni che imple	ementano le seg	wa so so so	- Constant	v v v	·····
Attributi   id	nome   fru	Sen		Classe	associazioi	ne (cerchiare)
	Othinga bool	bool		1		
Gli attributi chiave primaria			essere NULL son	contrasseg	nati con *	
Vincoli (foreign key, in					596 134	9745 14
check (Jen: Fa				ve));		
La relazione accorpa le	relazioni che imple	ementano le seg	guenti associaz	zioni:		
5 Relazione Soyye	tto(nome)		Derivante da	: etasse	associazion	e (cerchiare)
Attributi   inizio	Posisions   Nischi		Fine *	id	specie	Tres
Domini Date		chio   Stringe		<b>serial</b>	Stringe	Integer
Gli attributi chiave primaria						1.
Vincoli (foreign key, in	pecie (nome 5); Fi	k area vel	P Area (id);	: heck(ii	nizio L= fiv	ne ) <sub>i</sub>
check ( Fine 15	NULL = Causa R	imo žione  s	vuenti associas	ioni. 🔭	4. Spe. ave	2_304

attrezzo vef Altrezzo(id);

Javzdra (cod);

La relazione accorpa le relazioni che implementano le seguenti associazioni:

Progettazione della base dati e delle funzio	nalita		Iviatrico	a:	
16 Relazione 3ttr_int (nome)		Derivante d	a: classe	associazio	ne (cerchiare)
Attributi   2 thezzo   intervento		1 5-25-54	I SQAN	-2.00	
Domini Integer Integer		5	G.Jebs	E East	
Gli attributi chiave primaria sono sottolineati, quelli i c	cui valori possono	essere NULL sor	o contrasseg	nati con *	
Vincoli (foreign key, inclusione, altra chiave FK altre 220 ref Altre 220 La relazione accorpa le relazioni che implen	o (id);	k interven			1 1 1 1 1 1 1 1 1 1 1 1 1 1 1 1 1 1 1
17 Relazione Operatore (nome)	nemano le seg	188 0 00			one (cerchiare)
Attributi   Nome   Cognone   Inizio	fike &	CodFC	1 37	L REL	1
Domini Thurs Thurs Pate	Pate	CF	4	0.59	
Gli attributi chiave primaria sono sottolineati, quelli i c	ui valori possono		o contrassegi	nati con *	0
La relazione accorpa le relazioni che implen  18 Relazione Parkerpasion (nome)		uenti associa	zioni:		
Attributi   initio   Fine   id	Capo	squ adra			Tie (cercinare)
Domini   Date   Date   Seria	Towns of the same	2 tring a			
Gli attributi chiave primaria sono sottolineati, quelli i c	ui valori possono	essere NULL sor	o contrasseg	nati con *	
Vincoli (foreign key, inclusione, altra chiave FK squadra cod)  FK operatore ref Operatore (altra chiave La relazione accorpa le relazioni che implen	od Frs);				
19 Relazione Paraltv (nome)		Derivante da	a: classe	associazio	one (cerchiare)
Attributi     partacipazine   500 ad	ra   Oltrezzebi	NS.			
Domini   Inbeger   String				Ī	
Vincoli (foreign key, inclusione, altra chiave  Vincoli (foreign key, altra chiave  Vincol	di ennupla, di = (5902017)	di dominio): 3. altvez 23 1	tura)s		
20 Relazione (nome)	1	Derivante da	a. classe	associazio	one (cerchiare)
Attributi	1 -	·	l classe		
Domini		- SM			
Gli attributi chiave primaria sono sottolineati, quelli i c	ui valori possono	essere NULL son	o contrassegn	nati con *	
Vincoli (foreign key, inclusione, altra chiave			- 0		

La relazione accorpa le relazioni che implementano le seguenti associazioni:

#### Ulteriori vincoli esterni

Per ogni ulteriore vincolo esterno (non ancora espresso perché non definibile mediante vincoli di chiave, foreign key, ennupla, dominio, inclusione), progettare un trigger che lo implementi, definendo: (a) gli eventi da intercettare (inserimento, modifica, eliminazione di ennuple); (b) quando intercettare tali eventi (appena prima o subito dopo l'evento intercettato); (c) la relativa funzione in pseudo-codice con SQL immerso che implementa il controllo del vincolo.

T. partecipo-se opera.
op: Insert o Upolate Partecipazione

OK = EXISTS (SELECT + FROM Operatore & WHERE o.id = new.operatore
AND o.inizio <= New.inizio AND o. Fine >= New. Fine);

iF OK=Permetti op else: evrove e rollback

linfelto\_se\_esistente

Op: Insert o Update Infezione

OK= EXISTS (SELECT \* FROM Soggetto 5 WHERE S.id = New. soggetto

AND Sinizio <= new.inizio AND S. Fine >= new. Fine);

if ok: Permelti

else: evrove e vollback

T. no\_inf\_cont-con-stessa\_malatia

op: Insert o Update Infezione

Error = EXISTS (SELECT \* FROM Infezione i WHERE i.soggetto = new. soggetto

AND c.id 47 new.id AND c.malattia = new. malattia AND

(c.inizio, i.fine) OVERLAPS (New.inizio, New.fine));

if (Euror): ervove e vollback

else: permetti

Domanda 8 (30 minuti; 45 minuti al massimo) Proseguire la fase di progettazione dell'applicazione producendo le specifiche realizzative delle operazioni di classe e/o use-case definite per modellare i requisiti contrassegnati dalla barra laterale della specifica dei requisiti.

In particolare, per ogni operazione definire la segnatura, in termini di nome dell'operazione, nomi e dominio SQL degli argomenti, dominio SQL dell'eventuale valore di ritorno, e un algoritmo in pseudo-codice con SQL immerso che verifichi le precondizioni e garantisca il raggiungimento delle postcondizioni definite in fase di Analisi. Specificare, per ogni operazione, se debba essere implementata nel DBMS o nel back-end.

Una risposta soddisfacente a questa domanda è condizione *necessaria* (ma non sufficiente) per superare la prova.

Risposta

Risposta

Rice\_sensibili\_senza\_interventi(i:Date, f:Date): Insieme((Integer))

if(£\(i\): termina operazione

Q=(SELECT id FROM Area WHERE sen=True)

EXCEPT

(SELECT a.id FROM Area a. Intervento i

WHERE a.id=i.area AND a.sen=True AND

(i.inizio, i.fine) OVERLAPS(i,f));

Result = Q

tasso\_malable (i:Date, f:Date, M:Insieme ((Strings)): Insieme ((Strings, Real-GEZ))

if (f Li): termina operazione

Q=WITH SM as (SELECT count (DISTINCT S.id) as n

FROM Soggetto 5, Infezione In WHERE in soggetto = J.id

AND CL=in. inizio AND F>= in. inizio)

SELECT in.malattia, count(DISTINCT S.id)/SM.n. as tasso
FROM Soggetto s Join Inferione in on s.id=in. soggetto, M, SM
WHERE i<=in.inizio AND F>=in.inizio AND in.malattia=M.nomeS
GROUP BY in.malattia;

Result = a

Risposta alla Domanda 8 (segue)

cerca\_squadre\_qualificate (in: Integer): Insieme ({Integer))

E vror = EXISTS ( SELECT \* FROM Intervento WHERE Exegnatione IT NOT NULL AND in = id);

if (Error = True): Lermina operations

Q=WITH AT 25 (SELECT 2.id FROM Attrezzatura 2, 2ttv-int 20

WHERE ai.intervento = in AND ai. attrezzatura = a.id)

NUMBT AS (SELECT count (4) 25 n FROM AT)

Sana AS (SELECT s.id, count (DISTINCT pz. attrezzatura) as na, count (p. id) as nump

FROM Partecipa p. Squadra S, par\_attr pa, Intervento I, AT WHERE p.id=pa.partecipazione AND I.id=in AND I.inizio >= p.inizio AND p.squadra= J.cod AND AT. a.id=pa.attrezzatura GROUP By S.id)

SELECT s.id FROM Squadra s, Intervento I, SQNA, NUMAT
WHERE I.id=in AND SQNA.numP >= I.opRichiesti AND
NUMAT.n = SQNA.na AND S.id = SQNA.s.id;

Result = Quest to NME Chee TOWITZIQUE CHALLENING TOAIDE