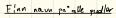
Toneles Miny 6
2 de la
Relasjonselgebra
· Operatorer for manipulere tabeller
u Vi ser lun per sporrefunksjonalitet, ible innsetting, endring eller sletting
le Vilhtig grunnlag for a' forta' hva man kan gjøre med tabeller, for normalisevlingsteorien og
for squire-optimalizating og spannauttaring
· Hush: Tabellforehomster er mengder en tuppler
Operatorer er lubbet over tabeller:
to operanderly or tabell(cr), resulted er en tabell
Mengole operatorer:
by Union, snitt, manydedifferance (minus), kartesish produkt,
· Spesielle operatorer:
" Serlehsjon, projeksjon, join-operatorer
Seleksjon
· Velgar ut radar (tupplar) som opp fyller en log sok bodingelse
· Merk: Resitat- totallon has samme objecte som operand tabellon
1 O Rage "Scha
and the second s
sche los jo as separation
Rase="Schofer" (Hund)
belingelse
President
Projeksjon
· Tor med holomneme (attributters); attributtlisten Hund
· Resurtat-topellon fair nytt showa
· Fjernar dupliluter i resultant tabellen
projetle i ous openint tabell T Navn
open of
T Nawn (Hand)
attibutt - lite



Hund



Person-tabellen

PNR	NAVN
1	Olav
2	Kari
3	Anne
4	Lisbeth
5	Harald
6	Liv
7	Trude
8	Per
9	Kristin
10	Christina
11	Petter
12	Liv
13	Merete

Bittav-tabellen

PNR	REGNR	ANTALL
2	2	5
3	9	1
4	9	1
5	2	3
5	4	2
6	9	2
8	5	2
9	4	4
11	5	1
12	4	3

Hund-tabellen

REGNR	NAVN	FAAR	RASE	EIER_PNR
1	King	1992	Rottweiler	1
2	Tarzan	1993	Puddel	3
3	Troll	1995	Collie	7
4	King	1995	Schæfer	6
5	Varg	1995	Newfoundland	1
6	Prins	1994	Schæfer	1
7	King	1996	Puddel	4
8	King	1993	Rottweiler	4
9	Tarzan	1995	Doberman	3
10	Troll	1006	Puddel	1

Finn RogN

Hund



RegNr	Rase
1	Rotten
ч	Schafer
7	Pudolel
8	Rott w.

Person-tabellen

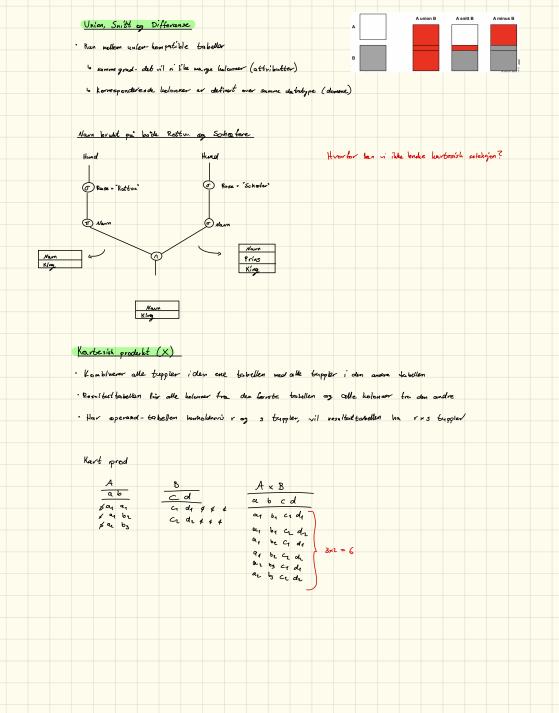
PNR	NAVN
1	Olav
2	Kari
3	Anne
4	Lisbeth
5	Harald
6	Liv
7	Trude
8	Per
9	Kristin
10	Christina
11	Petter
12	Liv
13	Merete

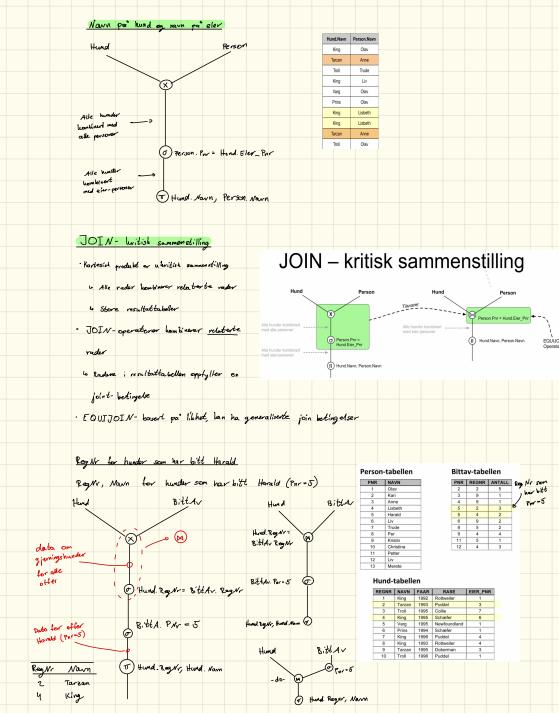
Bittav-tabellen

PNR	REGNR	ANTALL
2	2	5
3	9	1
4	9	1
5	2	3
5	4	2
6	9	2
8	5	2
9	4	4
11	5	1
12	4	3

Hund-tabellen

REGNR	NAVN	FAAR	RASE	EIER_PNR
1	King	1992	Rottweiler	1
2	Tarzan	1993	Puddel	3
3	Troll	1995	Collie	7
4	King	1995	Schæfer	6
5	Varg	1995	Newfoundland	1
6	Prins	1994	Schæfer	1
7	King	1996	Puddel	4
8	King	1993	Rottweiler	4
9	Tarzan	1995	Doberman	3
10	Troll	1996	Puddel	1





Kont.eksamen 2012: Oppgave 2 - ER, relasjonsalgebra og SQL - 20 % Ta utgangspunkt i følgende relasjonsdatabase (primærnøkler er understreket) for skøyteløp: SkøyteLøp(LID, Klasse, Distanse, Dato, Tid) SkøyteLøper(SID, Navn, FødselsÅr, Nasjonalitet, Klasse) $\textbf{Passeringer}(\underline{\text{LID}}, \underline{\text{SID}}, \underline{\text{Lengde}}, \underline{\text{PasseringsTid}}, \underline{\text{RundeTid}}) - \underline{\text{LID}} \text{ er fremmednøkkel mot}$ SkøyteLøp, SID er fremmednøkkel mot SkøyteLøper. Resultat(LID, SID, SluttTid, Plassering) - LID er fremmednøkkel mot SkøyteLøp, SID er fremmednøkkel mot SkøyteLøper. Attributtet Distanse forteller hvor langt et skøyteløp er, for eksempel 500 m, 1500 m eller 5000 m. I passeringer forteller Lengde hvor mange meter som er tilbakelagt. Skøytebaner er rundbaner på 400 m; på en 1500 m vil man derfor ha passeringspunkt etter 300 m, 700 m, 1100 m og 1500 m. Rundetid er tid siden start for den første passeringen og tid siden forrige passering for de etterfølgende passeringene. En skøyteløper må fullføre et skøyteløp for å bli registrert i Resultat-tabellen for dette skøyteløpet. Relasjonsalgebra kan formuleres som tekst eller grafer. Hvis du behersker begge notasjonene foretrekker vi at du svarer med grafer, men du blir ikke trukket for å svare med tekst. a) Lag et ER-diagram som i størst mulig grad samsvarer med relasjonsskjemaet. Gjør rede for eventuelle antagelser du finner det nødvendig å gjøre. (4 %)

