

Kirjoitathan jokaiseen palauttamaasi paperin ylälaitaan selvästi 'T-106.5241, 18.12.2012', koko nimesi, opiskelijanumerosi, koulutusohjelmasi sekä montako paperia palautit yhteensä. Laskin on sallittu mutta sitä ei tarvita. *Please write on top of every answer sheet clearly 'T-106.5241, 18.12.2012', your full name, your student nr, your study program, and the total nr of sheets that you returned. Calculators are allowed but are not needed.*

1. Määritä lyhyesti ja selkeästi seuraavat käsitteet a-d. *Explain briefly and clearly the following terms a-d.*
  - (a) hajautettu tietokanta *distributed database* (b) transaktiomitoittuvuus *transaction scaleup*
  - (c) operaation sisäinen rinnakkaisuus, anna esimerkki *intraoperation parallelism, given an example*
  - (d) globaalinen atomisuus ja yksivaiheinen sitoutumiskäytäntö  
*global atomicity and the one-phase commit protocol*
  - (e) Vertaa lyhyesti yhteismuistijärjestelmää yhteislevyjärjestelmään skaalautuvuuden, vikasietoisuuden sekä puskurieheyden kannalta. *Briefly contrast a shared memory architecture with a shared disk architecture from the point of view of scalability, fault-tolerance and buffer consistency.*
2. Tietokantakaaviomme koostuu kahdesta relaatiosta, avaimet alleviivattuina: *Our database schema consists of two relations, with keys underlined:*  
**STAFF** (StaffId, FirstName, LastName, DateJoined, ManagerId)  
**MANAGERS** (ManagerId, DateAppointed, DepartmentID)

Relaatio STAFF, jossa 12 000 riviä, sijaitsee pisteessä  $S_1$  ja relaatio MANAGERS, jossa 200 riviä, pisteessä  $S_2$ . *Relation STAFF, with 12 000 rows, is located at site  $S_1$  and relation MANAGERS, with 200 rows, at site  $S_2$ . Halutaan suorittaa pisteessä  $S_3$  seuraava SQL kysely: We want to run the following SQL-query at Site  $S_3$ :*

```
SELECT S.StaffId, S.FirstName, S.LastName, M.DateAppointed
FROM Staff S, Managers M WHERE S.ManagerId = M.ManagerId
```

- (a) Halutaan laskea ensin puoliliitos pisteessä  $S_1$ . Mitä tulisi ensin lähettää pisteeseen  $S_1$ ? Anna SQL-kysely. *We want to compute first the semi-join at Site  $S_1$ . What should be first shipped to  $S_1$ ? Give the SQL-query.*
  - (b) Olkoon  $F'$  monikkojoukko, joka lähetettiin pisteeseen  $S_1$ . Kirjoita SQL-Select lauseke puoliliitokselle, joka käyttää saatua  $F'$ . Mihin pisteeseen näin saadut tulokset lähetetään? *Let  $F'$  be the tuples sent to  $S_1$ . Write the SQL-Select clause for a semi-join that makes use of  $F'$ . To what site do we send the result set thus obtained?*
  - (c) Olkoon  $F''$  edellisen puoliliitoksen tulosjoukko. Kirjoita lopullinen Select-lause, joka suoritetaan seuraavaksi, ja jossa hyödynnetään  $F''$ . Lopputulos voidaan näin lähettää pisteeseen  $S_3$ . *Let  $F''$  denote the result set obtained from the previous semi-join. Write a Select-clause that should be performed next, making use of  $F''$ . The final result can now be shipped to  $S_3$ .*
3. Kohdat (a)-(d) liittyvät kaksivaiheiseen sitoutumiskäytäntöön (2PC), 'Presumed on Abort' muunnelmaan. Olkoon transaktion koordinaattorina C, ja kolmen alitransaktioiden osallistujina  $P_1$ ,  $P_2$  sekä  $P_3$ . *Items (a)-(d) refer to the two-phased commitment protocol (2PC), specifically its 'Presumed on Abort' version. Let the coordinator of the transaction be C and denote its three participants  $P_1$ ,  $P_2$  and  $P_3$  for the three subtransactions.*
    - (a) Kun koordinaattorin lisäksi on kolme osallistujaa, montako viestiä liikkuu \*yhteensä\* transaktion sitouttamista varten, jos 'done' kuittauksia ei lasketa? Montako näistä viesteistä on peräisin koordinaattorilta? *When in addition to the coordinator there are three participants, how many messages are exchanged in \*total\* to commit the transaction, if the 'done' acknowledgements are excluded? How many of these messages are sent by the coordinator?*
    - (b) Oletetaan nyt, että  $P_1$  \*ei\* voi sitouttaa alitransaktiotansa. Jääkö  $P_1$  odottamaan päätöstä C:ltä? Voiko se vapauttaa lukkonsa? Miksi tai miksi ei? *Assume now that  $P_1$  \*cannot\* commit its subtransaction. Does  $P_1$  need to wait for a decision from C? Can it release its locks? Why or why not?*