

Tietokantasuunnittelusta

- Tietokantasuunnittelun pääperiaatteena on tiedon toiston välttäminen.
- Tiedon toistumiseen liittyy monenlaisia ongelmia
 - toistuva tieto vie tilaa
 - ylläpito muodostuu hankalaksi
 - ylläpito-operaatioilla voi olla odottamattomia sivuvaikutuksia.

Tietokantasuunnittelusta

- Esimerkki taulusta, joka ei käyttäydy hyvin:
EMP_DEPT:

E_no	E_name	E_bdate	D_no	D_name	D_location
1	M.Seppä	1.3.59	3	Myynti	Helsinki
2	D.Leivo	4.10.40	3	Myynti	Helsinki
3	K.Koivu	30.1.66	4	Hallinto	Lahti
4	B.Oja	2.5.65	4	Hallinto	Lahti
5	O.Itä	10.2.55	6	Tuotanto	Helsinki

Avain: E_no

Jos O.Itä poistetaan,
häviää tieto tuotanto-
osastosta

Toistettava
jokaisen osaston
tt:n kohdalla

Jos Hallinto
muuttaa Espooseen
om muutettava
useita rivejä

Tietokantasuunnittelusta

- Tietokannan suunnittelun vaiheita ovat
 - tietosisällön kartoitus
 - luokkakaaviona (Johdatus sovellussuunnitteluun)
 - kartoittamalla attribuutit ja niiden väliset riippuvuudet
 - loogisten rakenteiden suunnittelu ja
 - teknisten rakenteiden suunnittelu.
- **Loogisen rakenteen suunnittelun tavoite on sijoittaa yhteenkuuluvat tiedot samaan tauluun**

Muunnos luokkakaaviosta relaatiokaavioon

- Järjestelmän määrittelyn yhteydessä järjestelmän tietosisältö voidaan määrittellä **luokkakaavion** avulla
- Luokkakaavio kuvaa tällöin kuvaa järjestelmän **pysyväisluonteisia** (persistent) tietoja - tietojen on säilyttävä ohjelman suorituskertojen välillä
- Luonteva paikka säilyttää olioiden tila on tietokanta:
 - oliorakenteinen tietokanta (oliotietokanta)
 - **relaatiotietokanta**

Muunnos luokkakaaviosta relaatiokaavioon

- relaatiotietokanta
 - standardoitu SQL ja liittymät perinteisiin ohjelmointikieliin
 - ei suoraa tukea olioiden välisille yhteyksille
 - ei luokkahierarkiaa eikä periytymistä
 - vain data ei toimintoja
 - uusimmissa tkhj:ssä mukana oliopiiireitä
 - **edellyttää muunnosta oliorakenteista relaatorakenteiksi**

Muunnos luokkakaaviosta relaatiokaavioon

- Lähtökohtana **normalisoitu** luokkakaavio = **tiettyjä sääntöjä noudattava kaavio**
 - Yhteydet näkyviä, ei attributeiksi piilotettuja
 - Kukin asia esitetään vain kertaalleen
 - Ei johdettavissa / pääteltävissä olevaa tietoja
 - Yhteydet määritelty oikeiden osapuolten välillä

Yhteydet piilotettu

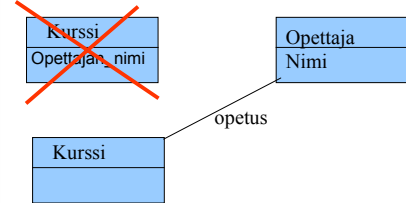
- Olioiden välinen kytkentä esitetään aina yhteytenä, sitä ei piiloteta ominaisuudeksi (attribuutiksi)



Kytkentä on piilotettuna kurssin attribuuttiin opettajan_nimi

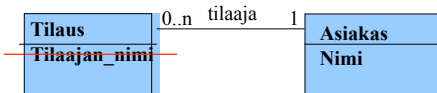
Yhteyden piilotus

- Olioiden välinen kytkentä esitetään aina yhteytenä, sitä ei piiloteta ominaisuudeksi (attribuutiksi)



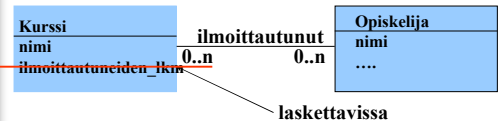
Asiat esitetään vain kertaalleen

- Samaa asiaa ei pidä esittää sekä yhteytenä että ominaisuutena

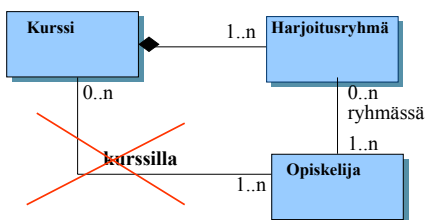


Ei esitetä johdettavissa olevaa tietoa

- tulisi selvittää mitkä tiedot ovat perustietoja ja mitkä voidaan päätellä (laskea) muiden tietojen perusteella
- attribuutin arvo tai yhteyden olemassaolo voi olla pääteltävissä



Ei esitetä johdettavissa olevaa tietoa

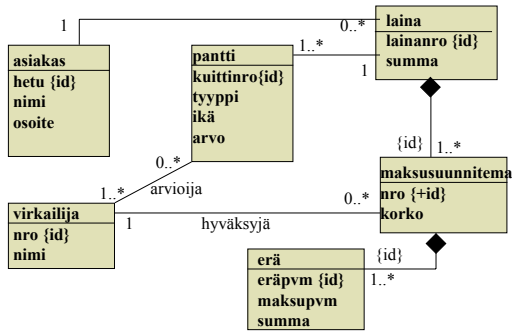


Kurssilla-yhteys on pääteltävissä, jos jokaisen kurssillaolijan on oltava jossain ryhmässä

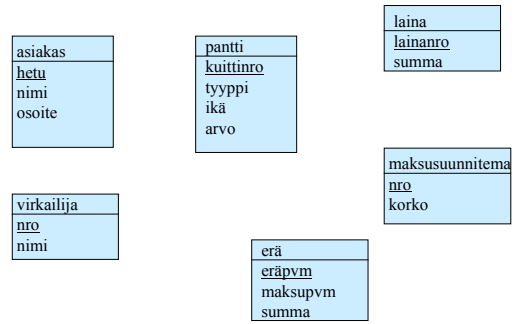
Muunnoksen perussäännöt:

- Kutakin olioluokkaa vastaa samanniminen taulu
- Kullakin luokan yksiarvoisella attribuutilla on samanniminen vastinsarake luokkaa vastaavassa taulussa
 - Luokan tunnistavia attribuutteja vastaavat sarakkeet kuuluvat luokkaa vastaavan taulun avaimen

Luokkakaavio: Vippi oy



Relaatiorakenteen ydin - jokaista luokkaa vastaa taulu



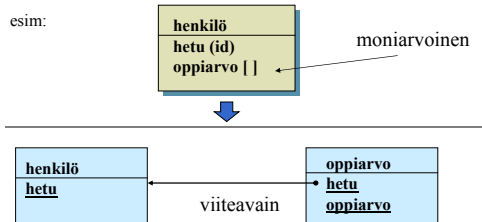
Kokoelma-attribuutit

- Kutakin **kokoelma-attribuuttia (moniarvoista)** vastaa taulu, jonka sarakkeina ovat
 - viiteavain kokoelmatyyppisen attribuutin sisältävää luokkaa vastaavaan tauluun,
 - sarake attribuutin arvo varten.
- Taulun kaikki sarakkeet kuuluvat avaimiin

Kokoelma-attribuutit

- Vippi oy:n esimerkissä ei ole kokoelma-attribuutteja

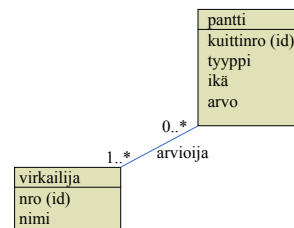
esim:



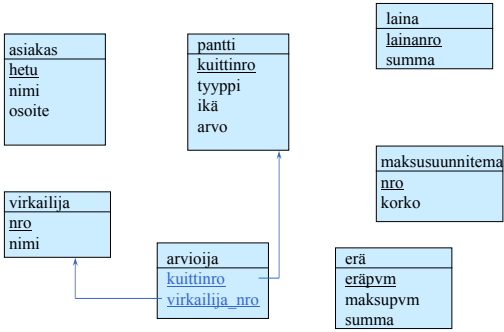
Monen suhde moneen yhteydet

- Kutakin **monen suhde moneen** yhteyttä vastaa taulu
 - Taulun nimi = yhteyden nimi
 - Taulun sarakkeina ovat yhteyden osapuoliin osoittavat viiteavaimet.
 - Taulun kaikki sarakkeet kuuluvat taulun pääavaimiin
 - monen suhde moneen yhteys on yhteys, jossa kummankin osapuolen maksimiosallistumisrajoite on suurempi kuin 1.

Monen suhde moneen yhteydet



Monen suhde moneen yhteydet



Yhden suhde moneen yhteydet

Vaihtoehto 1:

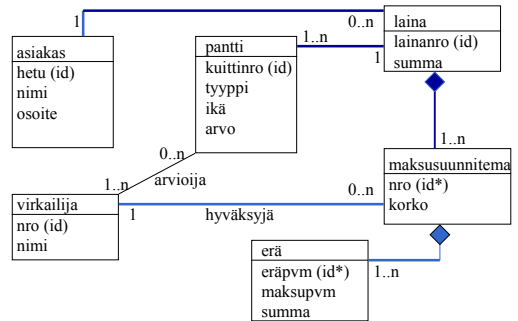
- Lisää yhteyskumppaniin osoittava viiteavain sitä osapuolta vastaavaan tauluun, jolla on korkeintaan yksi kumppani
 - Jos kookoonpanoyhteydessä kokoonpanon osien tunnistamiseen tarvitaan tieto kokonaisuudesta, niin lisätty viiteavain kuuluu taulun avaimiin. Tällaisessa tilanteessa ei ole muita vaihtoehtoja.

Yhden suhde moneen yhteydet

Vaihtoehto 2:

- Toimi kuten monen suhde moneen yhteyksien kohdalla ja tee yhteyttä varten erillinen taulu
- Taulujen määrän minimoimiseksi vaihtoehtoa 1 tulisi suosia, ellei siitä seuraa epäedullisia viittaussyklejä taulujen välille.

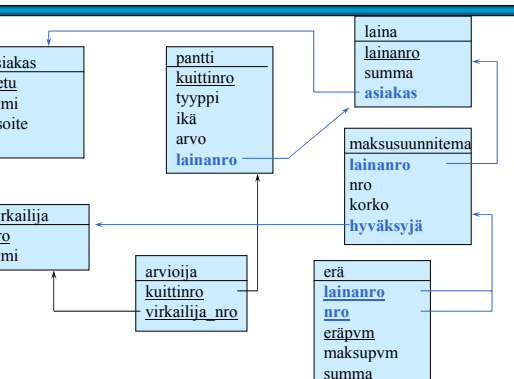
Yhden suhde moneen yhteydet



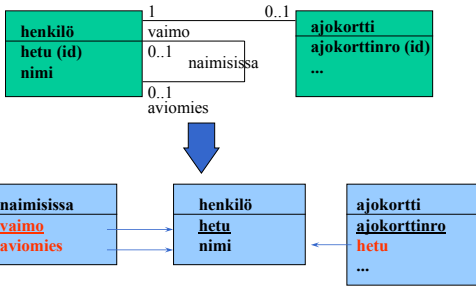
Yhden suhde yhteen yhteydet

Vaihtoehtoja:

- Lisää yhteyskumppaniin osoittava viiteavain yhteyden **toista** osapuolta vastaavaan tauluun
 - ensisijaisesti sille, jolle yhteys on **pakollinen**
 - jos yhteys on pakollinen molemmille, valitse kumpi tahansa
- Tee erillinen taulu, kuten monen suhde moneen tapauksessa.
 - jos yhteys on molemmille osapuolille valinnainen



Yhden suhde yhteen yhteydet

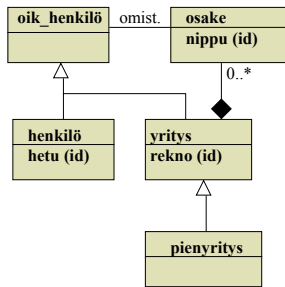


Yleistyshierarkia

➤ Vaihtoehto 1:

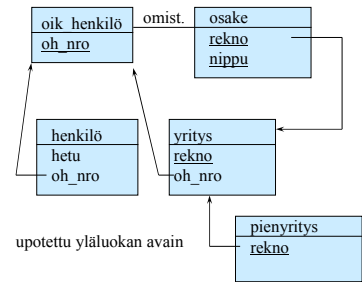
- Taulu sekä ala- että yläluokalle. Alaluokan tauluun sijoitetaan yläluokan tauluun osoittava viiteavain.
 - Jos yläluokalla on käyttäjän määrittelemiä tunnistavia attribuutteja otetaan viiteavain alaluokan taulun avaimiksi.
 - Jos yläluokan taululla ei ole käyttäjän määrittämää tunnistavaa attribuuttia, joudutaan sille luomaan keinotekoinen avain. Tätä ei oteta alaluokan taulun avaimeksi, jos alaluokalle on määritelty tunnistavia attribuutteja.

Yleistyshierarkia



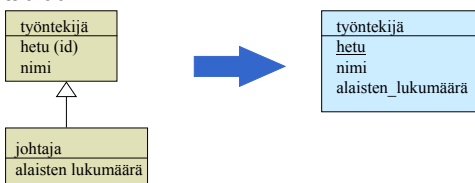
Yleistyshierarkia

käytetty keinotekoisista avainista



Yleistyshierarkia

- **Vaihtoehto 2:** Alaluokalle ei tehdä omaa taulua, vaan alaluokan tauluun loogisti kuuluvat sarakkeet upotetaan yläluokan tauluun.



Tietokantasuunnittelusta

- Relatiomalliin liittyvässä suunnitteluteoriassa yhteenkuuluvuus määritellään **riippuvuuksien** avulla
- Keskeinen riippuvuus: **funktionaalinen riippuvuus**
- Attribuutti B on funktionaalisesti riippuva attribuutista A (A määrää funktionaalisesti B:n), jos ja vain jos kaikissa relaatiokaavion R ilmentymissä kuvaus A:n arvojoukolta B:n arvojoukolle on funktionaalinen.

Tietokantasuunnittelusta

- Kuvaus $f: v(A) \rightarrow v(B)$ on funktionaalinen, jos kaikissa relaatiokaavion R ilmentymissä jokainen A:n arvo kuvautuu yhdelle B:n arvolle eli,
 - jos riveillä r ja s attribuutilla A on sama arvo ($r.A = s.A$), niin näillä riveillä täytyy myös B-attribuuteilla olla keskenään sama arvo ($r.B = s.B$).
 - Funktionaalinen riippuvuus tarkoittaa sitä, että attribuutin B arvo on yksikäsitteisesti selvitetävissä kun tiedetään attribuutin A arvo. Selvittäminen voisi tapahtua kyselyllä
 - `select distinct B from R where A=a;` (tuloksena olisi enintään yksi rivi)

Tietokantasuunnittelusta

- Funktionaalista riippuvuutta, jossa A määrää B:n merkitään $A \rightarrow B$. Attribuuttia A kutsutaan määrääjäksi.
- Yksittäisen attribuutin A tilalla voi olla myös attribuuttiyhdistelmä. Tavoitteena on kuitenkin löytää yhdistelmät, joissa on minimaalinen määrä attribuutteja,
- Jos $A \rightarrow B$, voidaan määrääjään lisätä mikä tahansa attribuutti x ja pätee $Ax \rightarrow B$.

Tietokantasuunnittelusta

- Tarkastellaan relaatiokaaviota
- Kurssilainen(
 - Kurssikoodi,
 - Hetu,
 - OpiskelijaNimi,
 - KurssiNimi,
 - TehtavaLkm).
- Oletetaan että relaatio sisältää tietoja useista opiskelijoista ja useista kursseista ja kuvaa opiskelijoiden osallistumista kursseille.

Tietokantasuunnittelusta

- **Hetu \rightarrow OpiskelijaNimi**
Yhtä henkilötunnusta kohden on vain yksi Opiskelijanimi
- **Kurssikoodi \rightarrow KurssiNimi**
Yhtä kurssikoodia kohti on vain yksi kurssinimi
- **Hetu, Kurssikoodi \rightarrow TehtäväLkm**
 - Yhtä henkilötunnus – kurssikoodi yhdistelmää kohti on vain yksi tehtävälukumäärä = Henkilöllä on kurssikohtainen tehtävämäärä
 - Yhtä henkilötunnusta kohti voi olla useita tehtävämääriä (opiskelija on monella kurssilla)
 - Yhtä kurssikoodia kohti voi olla monta tehtävämäärää (kurssilla on monta opiskelijaa)

Tietokantasuunnittelusta

- **Mitkä sarakkeet samaan relaatiokaavioon?**
- **Erlaisia kriteerejä**
- Yhteenkuuluvuussääntönä, ns. Boyce-Codd normaalimuodon sääntö:
 - relaatiokaavion R attribuutit kuuluvat yhteen, jos ja vain jos relaatiokaavioon R ei liity yhtään sellaista funktionaalista riippuvuutta, jossa määrääjä ei sisältäisi relaation avainta.
- Kurssilainen relaation avain on pari **Kurssikoodi, Hetu**
- \Rightarrow **Kaikki attribuutit eivät BC-säännön mukaan kuulu yhteen koska**
 - Hetu \rightarrow OpiskelijaNimi ja
 - Kurssikoodi \rightarrow KurssiNimi rikkovat BC-sääntöä

Tietokantasuunnittelusta

- Uudelleenjärjesteltävä relaatiokaavioiksi, joissa yhteenkuuluvuussäännöt ovat voimassa.
- päädytään relaatiokaavioihin
 - Opiskelija(Hetu, OpiskelijaNimi)
 - Kurssi(Kurssikoodi, KurssiNimi)
 - Osallistuminen(Hetu, Kurssikoodi, TehtäväLkm).

Jako Boyce-Codd normaalimuotoon

- Miten jaetaan:
 - Karsi riippuvuusjoukko minimaaliseksi – poista johdettavissa olevat riippuvuudet
 - Ryhmitä riippuvuudet yhteisen määräjän (vasen puoli) perusteella.
 - Muodosta jokaista ryhmää kohti oma relaatio
 - Jos alkuperäisen kaavion yksikään avain ei sisälly muodostuneisiin relaatiokaavioihin tee sille oma kaavio
 - Anna relaatiokaavioille nimet

Tietokantasuunnittelusta

- Tilauslomaketta analysoidessa löydettiin seuraavat attribuutit:
 - lomakenumero,
 - tilaajan tunnus,
 - tilaajan nimi,
 - tilaajan osoite,
 - tilaajan puhelinnumero,
 - toimitusosoite,
 - rivinumero,
 - tavarankoodi,
 - tavaranimi,
 - tilattu määrä, ja
 - tilauspäivä.

Tietokantasuunnittelusta

- lomakenumero → tilaajan tunnus (lomakkeella voidaan ilmoittaa vain yksi tilaaja)
- tilaajan tunnus → tilaajan nimi (tunnus identifioi tilaajan, joten sen perusteella saamme selville kaikki tilaajaan liittyvät tiedot)
- tilaajan tunnus → tilaajan osoite,
- tilaajan tunnus → tilaajan puhelinnumero,
- lomakenumero → toimitusosoite (lomakkeella voidaan tilata tavaroita vain yhteen paikkaan ja sama tilaaja voi tilata eri paikkoihin)

Tietokantasuunnittelusta

- tavarankoodi → tavaranimi (tavarankoodi on tavarantunniste, jonka kautta päästään kaikkiin tavarantietoihin)
- lomakenumero, rivinumero → tavarankoodi (lomakkeen rivillä voi ilmoittaa yhden tilattavan tavarankoodin)
- lomakenumero, rivinumero → tilattu määrä (lomakkeen rivillä voi ilmoittaa yhden tilattavan tavarankäärän)
- lomakenumero → tilauspäivä

Tietokantasuunnittelusta

- Jako relaatioihin yhteisen määräjän perusteella:
 - X(tilaajan tunnus, tilaajan nimi, tilaajan osoite, tilaajan puhelinnumero)
 - Y(tavarankoodi, tavaranimi)
 - Z(lomakenumero, tilauspäivä, tilaajan tunnus)
 - T(lomakenumero, rivinumero, tavarankoodi, tilattuu määrä)

Tietokantasuunnittelusta

- Jos kaavioille löytyy kuvaava nimi jako on onnistunut:
 - tilaaja(tilaajan tunnus, tilaajan nimi, tilaajan osoite, tilaajan puhelinnumero)
 - tavara(tavarankoodi, tavaranimi)
 - tilaus(lomakenumero, tilauspäivä, tilaajan tunnus)
 - tilausrivi(lomakenumero, rivinumero, tavarankoodi, tilattuu määrä)

Tietokantasuunnittelusta

