#### Задача - Нормализация

**Примерна тема за домашно:** Информационна система съхранява информация за служителите в една фирма. Пазят се данни за служителите – номер на служител (уникален идентификатор), име, фамилия, email, телефонен номер, дата на наемане, рождена дата, заплата, комисионна. Всеки служител си има ръководител, с изключение на президента на компанията, за който ръководителя е NULL. Служителите работят в отдели. Като в един отдел могат да работят много служители, а един служител работи само в един отдел. Възможно е да има служител, за който да не е известен отдела, в който работи. За всеки отдел се пази информация за име на отдела, номер на отдела — уникален идентификатор. Всички отдел си имат ръководител, който е служител. Служител може да е ръководител само на един отдел. Възможно е да има отдел, за който да няма информация за ръководителя. Всеки служител заема определена длъжност. За всяка длъжност се пази информация за номер на длъжност — уникален идентификатор, име на длъжност, минимална заплата за тази длъжност и максимална заплата за тази длъжност. Една длъжност може да бъде заемана от много служители, но един служител в даден момент може да бъде само на една длъжност. За всяка заемана от служител длъжност във времето се пази история — кой служител е заемал тази длъжност, от коя дата до коя дата, каква длъжност е заемал и към кой отдел.

Company (empno, fname, lname, email, phone, hiredate, birthdate, salary, comm, emp\_mgrno, deptno, deptname, dept\_mgrno, jobid, jobtitle, min\_salary, max\_salary, his\_jobid, job\_startdate, job\_endate, his\_deptno)

### Функционални зависимости, които са в сила за Company

Φ3-1: empno -> fname, lname, email, phone, hiredate, birthdate, salary, comm, emp mgrno

Φ3-2: deptno -> deptname, dept mgrno

Φ3-3: jobid -> jobtitle, min\_salary, max\_salary

Φ3-4: empno -> deptno

 $\Phi$ 3-5: empno -> jobid

Φ3-6: empno, his\_jobid -> job\_startdate, job\_endate, his\_deptno

Φ3-7: empno, job\_startdate -> job\_endate, his\_jobid, his\_deptno

Φ3-8: empno, job\_endate -> job\_startdate, his\_jobid, his\_deptno

Company (empno, fname, lname, email, phone, hiredate, birthdate, salary, comm, emp\_mgrno, deptno, deptname, dept\_mgrno, jobid, jobtitle, min\_salary, max\_salary, his\_jobid, job\_startdate, job\_endate, his\_deptno)

# Прилагаме правилото за комбиниране, ФЗ стават:

Φ3-1: empno -> fname, lname, email, phone, hiredate, birthdate, salary, comm, emp\_mgrno, deptno, jobid

Φ3-2: deptno -> deptname, dept\_mgrno

Φ3-3: jobid -> jobtitle, min\_salary, max\_salary

Φ3-4: empno, his\_jobid -> job\_startdate, job\_endate, his\_deptno

Φ3-5: empno, job\_startdate -> job\_endate, his\_jobid, his\_deptno

Φ3-6: empno, job\_endate -> job\_startdate, his\_jobid, his\_deptno

### Кои са кандидат-ключовете за Company?

Намираме покритието на {empno, job\_startdate}, то включва всички атрибути на Company, следователно (empno, job\_startdate) е кандидат-ключ.

Намираме покритието на {empno, job\_endate}, то включва всички атрибути на Company, следователно (empno, job\_endate) е кандидат-ключ.

Намираме покритието на {empno, his\_jobid}, то включва всички атрибути на Company, следователно (empno, his\_job\_id) е кандидат-ключ.

# Прилагаме правилото за транзитивност, ФЗ стават:

Φ3-1: empno -> fname, lname, email, phone, hiredate, birthdate, salary, comm, emp\_mgrno, deptno, deptname, dept\_mgrno, jobid, jobtitle, min\_salary, max\_salary

Φ3-2: deptno -> deptname, dept\_mgrno

Φ3-3: jobid -> jobtitle, min\_salary, max\_salary

- Φ3-4: empno, his\_jobid -> job\_startdate, job\_endate, his\_deptno
- Φ3-5: empno, job\_startdate -> job\_endate, his\_jobid, his\_deptno
- Φ3-6: empno, job\_endate -> job\_startdate, his\_jobid, his\_deptno

### Нормализация

Company (empno, fname, lname, email, phone, hiredate, birthdate, salary, comm, emp\_mgrno, deptno, deptname, dept\_mgrno, jobid, jobtitle, min\_salary, max\_salary, his\_jobid, job\_startdate, job\_endate, his\_deptno)

- ФЗ 1 нарушава НФБК. Декомпозираме:
  - Company1 (empno, fname, lname, email, phone, hiredate, birthdate, salary, comm, emp\_mgrno, deptno, deptname, dept\_mgrno, jobid, jobtitle, min\_salary, max\_salary)
  - Job\_History (empno, his\_jobid, job\_startdate, job\_endate, his\_deptno) ΗΦΕΚ

### ФЗ които са в сила за Job\_History са:

- Φ3-4: empno, his\_jobid -> job\_startdate, job\_endate, his\_deptno
- Φ3-5: empno, job\_startdate -> job\_endate, his\_jobid, his\_deptno
- Φ3-6: empno, job\_endate -> job\_startdate, his\_jobid, his\_deptno

# Job\_History е в НФБК, всички ФЗ в левите си страни съдържат ключ

#### ФЗ които са в сила за Company1 са:

- Φ3-1: empno -> fname, lname, email, phone, hiredate, birthdate, salary, comm, emp\_mgrno, deptno, jobid
- Φ3-2: deptno -> deptname, dept\_mgrno
- Φ3-3: jobid -> jobtitle, min\_salary, max\_salary

### Ключът за Company1 e {empo}

- ФЗ 2 нарушава НФБК. Декомпозираме:
  - Company2 (empno, fname, lname, email, phone, hiredate, birthdate, salary, comm, emp\_mgrno, deptno, jobid, jobtitle, min\_salary, max\_salary)
  - Departments (deptno, deptname, dept\_mgrno) НФБК (Ф3-2 е в сила)

## ФЗ които са в сила за Сотрапу2 са:

- Φ3-1: empno -> fname, lname, email, phone, hiredate, birthdate, salary, comm, emp\_mgrno, deptno, jobid
- Φ3-3: jobid -> jobtitle, min\_salary, max\_salary

### Ключът за Company2 e {empo}

ФЗ – 3 нарушава НФБК. Декомпозираме:

- Employees (empno, fname, lname, email, phone, hiredate, birthdate, salary, comm, emp\_mgrno, deptno, jobid) ΗΦΕΚ
- Jobs (jobid, jobtitle, min\_salary, max\_salary)
  НФБК

## Получаваме следните релации:

Job\_History (empno, his\_jobid, job\_startdate, job\_endate, his\_deptno)

Jobs (jobid, jobtitle, min\_salary, max\_salary)

Employees (empno, fname, lname, email, phone, hiredate, birthdate, salary, comm, emp\_mgrno, deptno, jobid)

Departments (deptno, deptname, dept\_mgrno)

