# Palyginkime dvi lenteles:

*Vykdymai*(*Nr*, *Projektas*, *Vykdytojas*, *Statusas*, *Valandos*)

išoriniai raktai: Projektas ⇒ Projektai

 $Vykdytojas \Rightarrow Vykdytojai$ 

Vykdymas (Projektas, Vykdytojas, Statusas, Valandos)

išoriniai raktai:  $Projektas \Rightarrow Projektai$  $Vykdytojas \Rightarrow Vykdytojai$ 

Privalumai ir trūkumai priklauso nuo to ar galioja FP

 $\{Projektas, Vykdytojas\} \rightarrow \{Statusas, Valandos\}$ 

Vykdymai yra lankstesnė už Vykdymas

# 4.5. Ryšių realizavimo ypatumai

**N:M ryšį** atitinkančiai lentelei galima sudaryti **dirbtinį pakaitinį** raktą – vykdymo *Nr*,

*Vykdymai*(*Nr*, *Projektas*, *Vykdytojas*, *Statusas*, *Valandos*)

išoriniai raktai: *Projektas* ⇒ *Projektai Vykdytojas* ⇒ *Vykdytojai* 

Nr	Projektas	Vykdytojas	Statusas	Valandos
1	1	1	Programuotojas	30
2	1	1	Programuotojas	10
3	1	1	Testuotojas	40
4	1	2	Dokumentuotojas	100
5	1	2	Dokumentuotojas	200

# $\{Projektas, Vykdytojas\} \rightarrow \{Statusas, Valandos\}$

### Jei ši FP galioja ⇒

*Vykdymas* – visiškai tinkama lentelė.

*Vykdymai* – FP galima užtikrinti papildomu raktu. Tačiau *Nr* lentelėje *Vykdymai* – nereikalingas.

## Jei ši FP negalioja ⇒

{*Projektas*,*Vykdytojas*} nėra *Vykdymas* raktas. *Vykdymas* gali būti be rakto.

Lentelėje Vykdymai galioja FP

 $Nr \rightarrow \{Projektas, Vykdytojas, Statusas, Valandos\}$ 

Nr – raktas, bet niekur nenaudojamas.

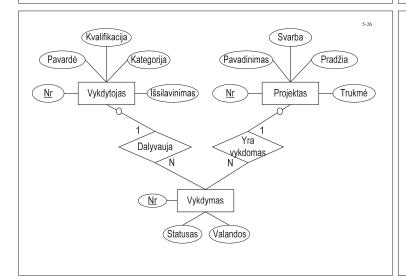
Vykdymas ir Vykdymai struktūra panaši, bet savybės – skirtingos.

Aplinkybės, įtakojančios ryšio realizavimą, ER modelyje *Darbai* neatsispindi.

# Kai negalioja

 $\{Projektas, Vykdytojas\} \rightarrow \{Statusas, Valandos\}$ 

⇒ vykdytojų dalyvavimą projektuose tikslingiau išreikšti atskira **esybe**, pvz. *Vykdymas*.



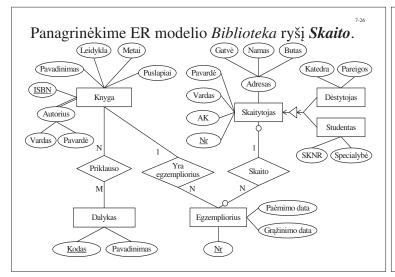
Ryšį N:M realizuojanti lentelė visada turi abiejų lentelių, atitinkančių ryšio esybes, pirminius raktus, kurie taip pat yra išoriniai raktai.

N:M ryšio lentelė gali neturėti nei vieno rakto.

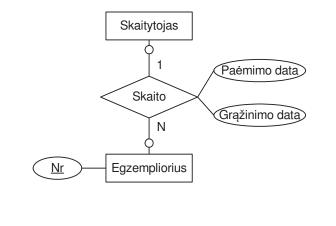
Dažniausiai lentelės **pirminis raktas** sudaromas vienu iš šių būdų:

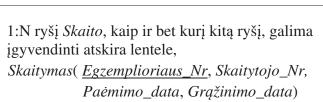
- abiejų susietųjų lentelių pirminių raktų derinys;
- papildoma nauju stulpeliu dirbtiniu raktu.

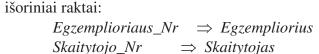
Dirbtinio rakto reikšmės parenkamos automatiškai. Tam SQL kalboje yra specialios priemonės.



Paėmimo ir grąžinimo datas galima priskirti ryšiui:

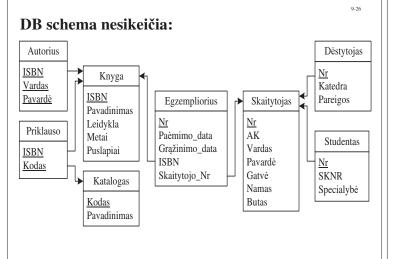


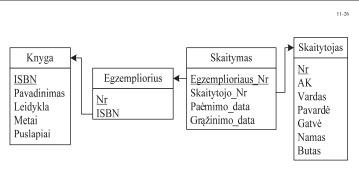




Lentelė Egzempliorius supaprastėja: Egzempliorius (Nr, ISBN) išorinis raktas:  $ISBN \implies Knyga$ 

Abi šios lentelės turi po 1 raktą iš vieno stulpelio.





1:N ryšio Skaito vaizdavimas lentele

Tokia lentelių *Skaitymas* ir *Egzempliorius* sandara dažniausiai nepasiteisina:

2 lentelės ⇒ daugiau vietos atmintyje

#### **Privalumas:**

jei dauguma egzempliorių dažniausiai - nepaimti tai lentelėje Egzempliorius daug NULL

Naujesniojoje lentelėje *Skaitymas* nėra **NULL** reikšmių. Dažniausiai, kuo mažiau nereikalingų lentelių, tuo geriau.

Jei realizuodami ryšį Skaito lentele Skaitymas, pirminį raktą Egzemplioriaus\_Nr pakeistume dirbtiniu raktu Nr – egzemplioriaus paėmimo registracijos numeriu

tai pažeistume ryšį:

1:N ryšys taptu ryšiu N:M.

Prasminga prisiminti visus kiekvieno egzemplioriaus skaitytojus.

Lentelėje Egzemplioriaus to prisiminti negalima, dėl galiojančios FP

 $Nr \rightarrow \{Paemimo\_data, Grazinimo\_data, ISBN,$ *Skaitytojo\_Nr*}

13-26

**Tarkime**, reikia saugoti duomenis apie visus paėmimus. Ryši Skaito galima paversti N:M ryšiu:

Šį ryšį galima realizuoti lentele su raktu iš dviejų atributu: Egzemplioriaus Nr., Skaitytojo Nr:

Skaitymas(Egzemplioriaus\_Nr, Skaitytojo\_Nr, Paėmimo\_data, Grąžinimo\_data)

Tokioje lentelėje negalima įsiminti skaitytojo pakartotino to pačio egzemplioriaus paėmimo. Dirbtinio rakto panaudojimas atitiktų visos paėmimų istorijos įsiminimą.

ER modelis **tiksliau** išreikštų siekį saugoti "istoriją", jei

ryšį Skaito pakeistume **esybe** Skaitymas priskirdami jai naują raktą Nr

14-26

Skaitytojas

1
Skaito
N
Paėmimo data
N
Skaitymas
Grąžinimo data
N
Yra
skaitomas
1
Egzempliorius

Esybės Skaitymas realizacija:

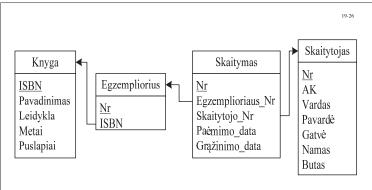
Skaitymas(<u>Nr</u>, Egzemplioriaus\_Nr, Skaitytojo\_Nr, Paėmimo\_data, Grąžinimo\_data)

išoriniai raktai:

Egzemplioriaus\_Nr ⇒ Egzemplioriaus Skaitytojo\_Nr ⇒ Skaitytojas

 $Egzempliorius(\underline{Nr}, ISBN)$  – nesikeičia.

išorinis raktas:  $ISBN \Rightarrow Knyga$ 



Esybės Skaitymas vaizdavimas lentele

Ryšys gali sieti esybę su ja pačia. Tarp tų pačių esybių gali būti keli ryšiai.

Tarkime, kiekvienam skaitytojui yra priskiriamas kitas **atsakingasis** skaitytojas.

**Ryšys** *Atstovauja* skaitytojui – atstovui priskiria jo atstovaujamus skaitytojus, arba atvirkščiai.

Jei: 1) ∀ skaitytojas būtinai turi savo atstovą

2) ne ∀ skaitytojas atstovauja kurį nors skaitytoją

**tai** *Atstovauja* yra besąlygiškas iš vienos pusės ir sąlygiškas iš kitos.

Atstovauja N Skaitytojas Dovanoja Skaito Egzempliorius

1:N ryšį *Atstovauja* galima vaizduoti lentelės *Skaitytojas* stulpeliu ir išoriniu raktu:

Skaitytojas (<u>Nr</u>, AK, Vardas, Pavardė, Gatvė, Namas, Butas, Atstovas)

išorinis raktas: Atstovas ⇒ Skaitytojas

23-26

Tarkime, skaitytojai gali dovanoti egzempliorius – ryšys *Dovanoja* 

Jam atitinka du nauji stulpeliai lentelėje Egzempliorius

Egzempliorius(<u>Nr</u>, Paėmimo\_data,Grąžinimo\_data, ISBN, Skaitytojo\_Nr,

Dovanotojas, Dovanojimo\_data)

išoriniai raktai:  $ISBN \Rightarrow Knyga$  $Skaitytojo\_Nr \Rightarrow Skaitytojas$  $Davanotojas \Rightarrow Skaitytojas$ 

#### 4.6. ER modelis ir duomenų normalizavimas

Teisingai sudarytas ER modelis ir teisingai jis pavaizduotas reliacine schema garantuoja BKNF.

Sudarytą ER modelio reliacinę schemą galima normalizuoti.

Galima normalizuoti ir semantinį modelį.

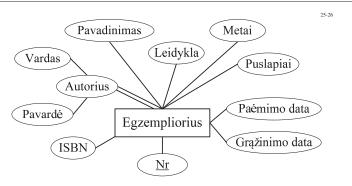
Tai daryti būtina, kad įsitikinti, jog nebuvo padaryta klaidų.

Pvz. vietoje dviejų esybių *Knyga* ir *Egzempliorius* sudarome tik vieną – *Egzempliorius*.

22-26

24-2

26-26



Pagal šią esybę sudaryta lentelė nebus 3NF. Galima normalizuoti lentelę arba ER modelį.

#### ER modelio normalizavimas

**1NF.** Ieškome esybių, kurios modeliuoja kelias skirtingas realaus pasaulio objektų klases. Jas išskaidome į atskiras esybes.

**2NF.** Analizuojame esybių sudėtinius raktus ir naikiname nepirminių atributų priklausomybes nuo rakto dalies. Likviduojant tokią priklausomybę sudaroma nauja esybė.

<u>3NF</u>. Šaliname tranzityviąsias priklausomybes nuo esybės rakto.

**BKNF**. Šaliname FP, kurių determinantas nėra raktas. **4NF**. Likviduojame netrivialias DRP, kurios nėra FP.