КОНТРОЛЬНАЯ РАБОТА №1

СОСТОИТСЯ 14.10.2022

Подробности и перечень вопросов SDO, курс Базы данных, раздел Контрольная работа №1.

НА САМОСТОЯТЕЛЬНУЮ ПРОРАБОТКУ

Основы технологии БД:

П. 4.7 Управление доступом к данным (стр. 77 - 80);

П 4.10 Функции СУБД (стр. 93 – 95).

ДВУХФАЗНЫЙ ПРОТОКОЛ СИНХРОНИЗАЦИОННЫХ БЛОКИРОВОК

Предусматривает ДВЕ ФАЗЫ процесса обработки транзакции. Фаза НАЛОЖЕНИЯ блокировок. Фаза СНЯТИЯ блокировок.

СУТЬ ПРОТОКОЛА:

Транзакция, СНЯВШАЯ ХОТЯ БЫ ОДНУ из наложенных блокировок, НЕ МОЖЕТ ЗАПРАШИВАТЬ НОВЫЕ.

Протокол

не имеет НИКАКОГО отношения (!!!)

к РЕЖИМАМ блокировки X/S

Однако почему-то

ВСЕ СУДЕНТЫ ВСЕГДА считают, что ФАЗА = РЕЖИМ.

По поводу грамотности текстов контрольных работ

привЕлегия == главпоДчтамПт == ИСЧО

Предмет оставшейся части курса

Модель данных

Набор средств описания структур данных, их связей и процессов манипулирования данными.

Реляционная модель данных

Средства описания плоских таблиц, их связей и операций над ними

Модель «Сущность-Связь»

Средства описания объектов ПО БД, и отношений объектов.

5. Реляционная модель данных

Важнейшая часть курса

5.1. Историческая справка

Предложена в 1970 году в ходе работы над проектом **System-R** (IBM) – первой СУБД, имеющей интерфейс конечного пользователя.

ABTOP

Британский математик

Эдгар Франк Кодд (23.08.1923 — 18.04.2003)

НАЗНАЧЕНИЕ

Обеспечить возможность строгого описания структур данных и процессов манипулирования данными на уровне **множеств экземпляров структур**.

Положена в основу современного языка баз данных SQL (Structured Query Language).

5.2. Базовые понятия



6.5

5.4. Структурная часть РМД



Тип данных Потенциальное множество простых значений.

Домен Подмножество значений типа данных.

Атрибут Переменная (имя), определённая на домене.

Схема отношения Множество пар $R = \{(D_1, A_1), (D_2, A_2), ..., (D_n, A_n)\}$, где D_i — домéн, A_i — атрибут, определённый на домéне D_i .

Кортеж

Множество пар: $S_R = \{(A_1, a_1), (A_2, a_2), ..., (A_n, a_n)\},$ где A_i — атрибут, определённый на доме́не D_i , $a_i \in D_i$, i = 1, ..., n

Отношение

Множество кортежей, соответствующих одной схеме.

Модель плоской таблицы

Отношение - единственная структурная единица РМД.

Два смысла термина «отношение»

1. Структурный тип данных.

Определяется схемой отношения.

Характеризуется *арностью* (степенью) — числом пар (D_{i} , A_{i}) в схеме.

Степень отношения фиксирована.

Значение типа — кортеж.

2. Таблица (экземпляр типа).

Набор кортежей одного типа,

существующий в некоторый фиксированный момент времени.

Характеризуется **мощностью** — числом кортежей,

составляющих тело отношения.

Мощность может изменяться во времени.

Семантическая нагрузка структурных абстракций

Абстракция	Семантическая нагрузка
Доме́н – пара (тип, предикат)	Множество осмысленных значений свойства объекта ПО.
Атрибут – переменная, определённая на домене	Принятое в ПО имя (название) свойства объекта.
Схема — множество пар (домен, атрибут). Может быть любым.	Набор свойств объекта ПО. Ограничен интересами пользователя.
Корте́ж – множество пар (атрибут, значение). Может быть любым.	Набор значений свойств объекта, запись об экземпляре объекта. Ограничен правилами ПО и здравым смыслом.
Отношение – множество корте́жей, соответствующих одной схеме. Может быть любым.	Набор записей об экземплярах объекта определённого типа. Ограничен интересами пользователя.

