

2. Postulaty Codd dotyczące relacyjnych baz danych

- a) postulat informacyjny – dane są reprezentowane jedynie przez wartości atrybutów w wierszach tabel (w krotkach),
- b) postulat dostępu – każda wartość w bazie danych jest dostępna poprzez podanie nazwy tabeli, atrybutu i wartości klucza podstawowego (głównego),
- c) postulat dotyczący wartości NULL – dostępna jest specjalna wartość NULL dla reprezentacji zarówno wartości nieokreślonej, jak i nieadekwatnej, inna od wszystkich i podlegająca przetwarzaniu,
- d) postulat dotyczący katalogu – wymaga się, aby system obsługiwał wbudowany katalog relacyjny z bieżącym dostępem dla uprawnionych użytkowników używających języka zapytań,

2. Postulaty Codd dotyczące relacyjnych baz danych

- e) postulat języka danych – system musi dostarczać pełny język przetwarzania danych, który może być używany zarówno w trybie interaktywnym, jak i w obrębie programów, obsługuje operacje definiowania danych, operacje manipulowania danymi, ograniczenia związane z bezpieczeństwem i integralnością oraz operacje zarządzania transakcji,
 - f) postulat modyfikowalności perspektyw – system musi umożliwiać modyfikowanie perspektyw, o ile jest ono semantycznie realizowalne,
 - g) postulat modyfikowalności danych – system musi umożliwiać operacje modyfikacji danych, musi obsługiwać operacje INSERT, UPDATE oraz DELETE,
 - h) postulat fizycznej niezależności danych – zmiany fizycznej reprezentacji danych i organizacji dostępu nie wpływają na aplikacje,
-

2. Postulaty Codda dotyczące relacyjnych baz danych

- i) postulat logicznej niezależności danych – zmiany wartości w tabelach nie wpływają na aplikacje,
- j) postulat niezależności więzów spójności – więzy spójności są definiowane w bazie i nie zależą od aplikacji,
- k) postulat niezależności dystrybucyjnej – działanie aplikacji nie zależy od modyfikacji i dystrybucji bazy,
- l) postulat bezpieczeństwa względem operacji niskiego poziomu – operacje niskiego poziomu nie mogą naruszać modelu relacyjnego i więzów spójności.