

Kapitel 2

Anwendungsprogrammierschnittstelle und Anfrageverarbeitung

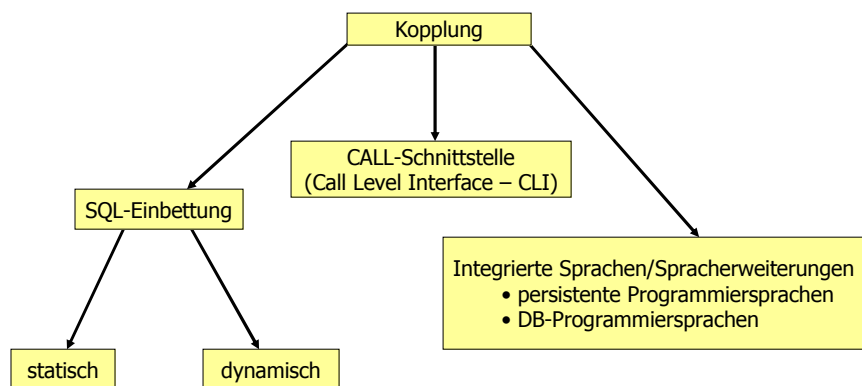
Inhalt

Kopplung von DB- und Programmiersprache
Eingebettetes statisches SQL,
SQL/PSM, Dynamisches SQL
Call-Level-Interface (CLI), ODBC, JDBC, SQLJ
Aspekte der Auswertung und Optimierung von DB-Anfragen



Kopplung (1)

Übersicht



Kopplung (2)

▪ Übersicht (Forts.)

- **Call-Schnittstelle** (prozedurale Schnittstelle, CLI)
 - DB-Funktionen werden durch Bibliothek von Prozeduren realisiert
 - Anwendung enthält lediglich Prozeduraufrufe
- **Einbettung von SQL** (Embedded SQL)
 - Spracherweiterung um spezielle DB-Befehle (EXEC SQL ...)
 - komfortablere Programmierung als mit CLI
- **statische Einbettung**
 - Vorübersetzer (Precompiler) wandelt DB-Aufrufe in Prozeduraufrufe um
 - Nutzung der normalen Compiler für umgebendes Programm
 - SQL-Anweisungen müssen zur Übersetzungszeit feststehen
 - im SQL-Standard unterstützte Sprachen:
C, COBOL, FORTRAN, Ada, Pascal, Java, ...



Kopplung (3)

▪ Übersicht (Forts.)

- **dynamische Einbettung:**
 - Konstruktion von SQL-Anweisungen zur Laufzeit
- **(ältere) Integrationsansätze unterstützten typischerweise „nur“**
 - ein Typsystem
 - Navigation (satz-/objektorientierter Zugriff)
 - wünschenswert sind jedoch Mehrsprachenfähigkeit und deskriptive DB-Operationen (mengenorientierter Zugriff)
- **Relationale Anwendungsprogrammierschnittstellen (APIs)**
 - bieten Mehrsprachenfähigkeit und deskriptive DB-Operationen,
 - erfordern jedoch Maßnahmen zur Überwindung der sog. Fehlanpassung (impedance mismatch): Satzorientierung vs. Mengenorientierung



Kopplung (4)

▪ Kernprobleme der API bei konventionellen Programmiersprachen

- Konversion und Übergabe von Werten
(in beide Richtungen: Verwendung von Wirtssprachenvariablen sowohl zur Parametrisierung von DB-Operationen als auch zur Aufnahme von Ergebnisdaten)
- Mengenorientierung von DB-Operationen
 - Wie und in welcher Reihenfolge werden Zeilen/Sätze dem AP zur Verfügung gestellt?
 - Cursor-Konzept



Eingebettetes statisches SQL (1)

▪ C-Beispiel

```
exec sql include sqlca; /* SQL Communication Area */
main () {
    exec sql begin declare section;
        char    X[3];
        int     GSum;
    exec sql end declare section;
    exec sql connect to dbname;
    exec sql insert into Pers (Pnr, Name) values (4711, 'Ernie');
    exec sql insert into Pers (Pnr, Name) values (4712, 'Bert');
    printf ("Abteilungsnummer: "); scanf ( " %s" , X);
    exec sql select sum(Gehalt) into :GSum
        from Pers where Anr = :X;
    /* Es wird nur ein Ergebnissatz zurückgeliefert! */
    printf ("Gehaltssumme: %d\n" , GSum);
    exec sql commit work;
    exec sql disconnect;
}
```



Eingebettetes statisches SQL (2)

▪ Anbindung einer SQL-Anweisung an die Wirtssprachen-Umgebung

- eingebettete SQL-Anweisungen werden durch **exec sql** eingeleitet und durch spezielles Symbol (hier ";"") beendet, um dem Compiler eine Unterscheidung von anderen Anweisungen zu ermöglichen
- Verwendung von AP-Variablen in SQL-Anweisungen verlangt Deklaration innerhalb eines **declare section**-Blocks sowie Angabe des Präfix ":" innerhalb von SQL-Anweisungen
- Kommunikationsbereich **SQLCA** (Rückgabe von Statusanzeigern u.ä.)
- Übergabe der Werte einer Zeile mit Hilfe der **INTO**-Klausel
 - INTO target-commalist (Variablenliste des Wirtsprogramms)
 - Anpassung der Datentypen (Konversion)
- Aufbau/Abbau einer Verbindung zu einem DBS: **connect/disconnect**



Cursor-Konzept (1)

▪ Zweck

- satzweise Abarbeitung von Ergebnismengen
- Trennung von Qualifikation und Bereitstellung/Verarbeitung von Zeilen

▪ Cursor ist ein Iterator,

- der einer Anfrage zugeordnet wird und
- mit dessen Hilfe die Zeilen der Ergebnismenge einzeln (*one tuple at a time*) im Programm bereitgestellt werden

▪ Cursor-Deklaration

- Syntax

```
DECLARE cursor CURSOR FOR query  
[ORDER BY order-item-commalist]
```

- Beispiel

```
DECLARE C1 CURSOR FOR  
SELECT Name, Gehalt, Anr FROM Pers  
WHERE Anr = 'K55' ORDER BY Name;
```



Cursor-Konzept (2)

Cursor-Operation (am Beispiel oben)

- **Open** C1
- **Fetch** C1 **INTO** Var1, Var2, Var3
- **Close** C1

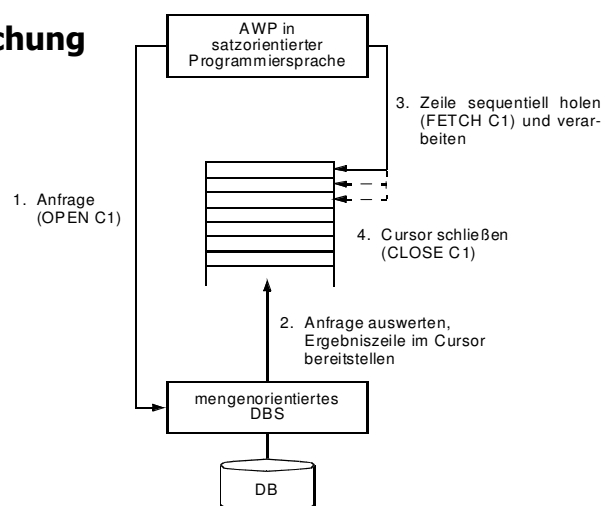
Wann wird die Ergebnismenge ermittelt?

- **lazy**: schritthaltende Auswertung durch das DBS? Verzicht auf eine explizite Zwischenspeicherung ist nur bei einfachen Anfragen möglich.
- **eager**: daher Kopie bei OPEN meist erforderlich (ORDER BY, Join, Aggregat-Funktionen, ...)



Cursor-Konzept (3)

Veranschaulichung der Cursor-Schnittstelle



Cursor-Konzept (4)

▪ C-Beispiel (vereinfacht)

```
exec sql begin declare section;
char X[50], Y[3];
exec sql end declare section;

exec sql declare C1 cursor for
    select Name from Pers where Anr = :Y;

printf("Bitte Abteilungsnummer eingeben: \n");
scanf("%d", Y);

exec sql open C1;
while (sqlcode == OK)
{
    exec sql fetch C1 into :X;
    printf("Angestellter %d\n", X);
}
exec sql close C1;
```



Cursor-Konzept (5)

▪ Aktualisierung mit Bezugnahme auf eine Position

- Wenn die Zeilen, die ein Cursor verwaltet (*active set*), eindeutig den Zeilen einer Tabelle entsprechen, können sie über Bezugnahme durch den Cursor geändert werden.
- Syntax

```
positioned-update ::= UPDATE table SET update-assignment-comma-list
                    WHERE CURRENT OF cursor
positioned-delete ::= DELETE FROM table
                    WHERE CURRENT OF cursor
```

- Beispiel

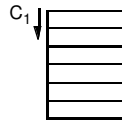
```
while (sqlcode == ok) {
    exec sql fetch C1 into :X;
    ... /* Berechne das neue Gehalt in Z /*
    exec sql update Pers
    set Gehalt = :Z
    where current of C1;
}
```



Cursor-Konzept (6)

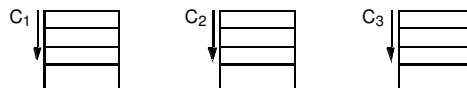
SQL-Programmiermodell

1. Ein Cursor

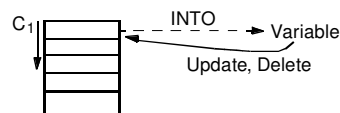


2. Mehrere Cursor

- Verknüpfung der Zeilen im Programm



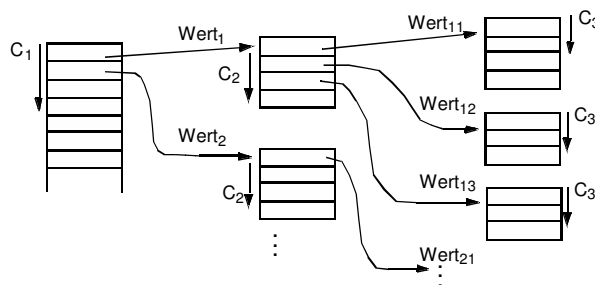
3. Positionsbezogene Aktualisierung



Cursor-Konzept (7)

SQL-Programmiermodell (Forts.)

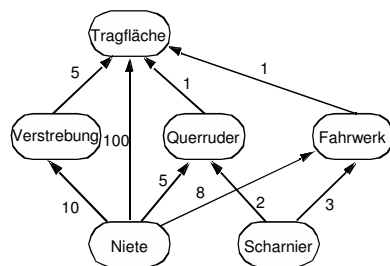
4. Abhängige Cursor



Cursor-Konzept (8)

▪ SQL-Programmiermodell (Forts.)

- Beispiel: Stücklistenauflösung
 - Tabelle Struktur (Otnr, Utnr, Anzahl)
 - Aufgabe: Ausgabe aller Endprodukte sowie deren Komponenten
 - max. Schachtelungstiefe sei bekannt (hier: 2)



Struktur (Otnr,	Utnr,	Anzahl)
T	V	5
T	N	100
T	Q	1
T	F	1
V	N	10
Q	N	5
Q	S	2
F	N	8
F	S	3



Cursor-Konzept (9)

▪ SQL-Programmiermodell (Forts.)

- Beispiel: Stücklistenauflösung (Forts.)

```
exec sql begin declare section;
char T0[10], T1[10], T2[10]; int Anz;
exec sql end declare section;

exec sql declare C0 cursor for
select distinct Otnr from Struktur S1
where not exists (
select * from Struktur S2
where S2.Utnr = S1.Otnr
);

exec sql declare C1 cursor for
select Utnr, Anzahl from Struktur where Otnr = :T0;

exec sql declare C2 cursor for
select Utnr, Anzahl from Struktur where Otnr = :T1;
...

```



Cursor-Konzept (10)

SQL-Programmiermodell (Forts.)

- Beispiel: Stücklistenauflösung (Forts.)

```
...
exec sql open C0;
while (1) {
  exec sql fetch C0 into :T0;
  if (sqlcode == notfound) break;
  printf ("%s\n ", T0);
  exec sql open C1;
  while (2) {
    exec sql fetch C1 into :T1, :Anz;
    if (sqlcode == notfound) break;
    printf ("%s: %d\n ", T1, Anz);
    exec sql open (C2);
    while (3) {
      exec sql fetch C2 INTO :T2, :Anz;
      if (sqlcode == notfound) break;
      printf ("%s: %d\n ", T2, Anz);
    }
    exec sql close (C2);
  }
  exec sql close C1;
}
exec sql close (C0);
```



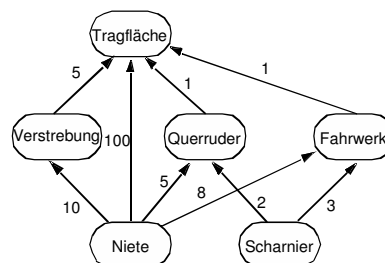
Cursor-Konzept (11)

SQL-Programmiermodell (Forts.)

- Beispiel: Stücklistenauflösung (Forts.)

Ausgabe:

```
T
V: 5      N: 10
N: 100   S: 2
Q: 1      N: 5
          S: 3
F: 1      N: 8
          S: 3
```



Aspekte der Anfrageverarbeitung

▪ Deskriptive mengenorientierte DB-Anweisungen

- ‚**Was**-Anweisungen‘ sind in zeitoptimale Folgen interner DBMS-Operationen umzusetzen
- bei navigierenden DB-Sprachen bestimmt der Programmierer, **wie** eine Ergebnismenge (abhängig von existierenden Zugriffspfaden) satzweise aufzusuchen und auszuwerten ist
- **Aber**: Anfrageauswertung/-optimierung des DBMS ist im wesentlichen für die effiziente Abarbeitung verantwortlich!



Wirtsspracheneinbettung und Übersetzung (1)

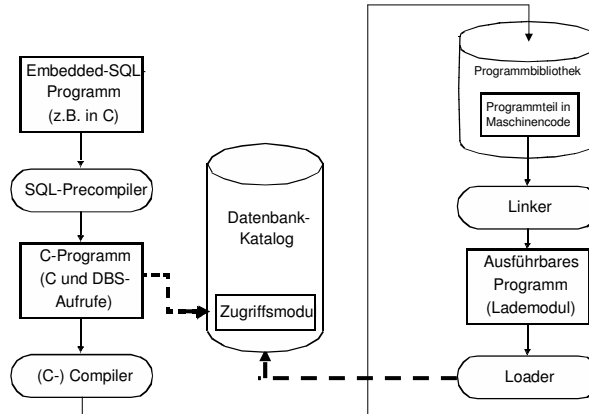
▪ Direkte Einbettung

- keine syntaktische Unterscheidung zwischen Programm- und DB-Anweisungen
- DB-Anweisung wird als Zeichenkette A ins AP integriert, z. B. **exec sql open C1**
- Verlangt spezielle Maßnahmen bei der AP-Übersetzung: typischerweise Einsatz eines Vorübersetzers (Precompiler)



Einbettung/Übersetzung (2)

▪ Von der Übersetzung bis zur Ausführung (bei Einsatz eines Vorübersetzers)



Einbettung/Übersetzung (3)

▪ Von der Übersetzung bis zur Ausführung (Forts.)

- Vorübersetzung des AP
 - Entfernung aller Embedded-SQL-Anweisungen aus dem Programm (Kommentare)
 - Ersetzung durch Programmiersprachen-spezifische DBS-Aufrufe
 - Erzeugung eines „SQL-freien“ Programms in der Programmiersprache
 - DBS-seitige Vorbereitung: Analyse und Optimierung der SQL-Anweisungen und Erstellung eines Zugriffsmoduls im DB-Katalog
- Übersetzung des AP
 - Umwandlung der Anweisungen der höheren Programmiersprache in Maschinencode (Objektmodul) und Abspeicherung in Objektbibliothek
 - SQL-Anweisungen für Compiler nicht mehr sichtbar

Einbettung/Übersetzung (4)

▪ Von der Übersetzung bis zur Ausführung (Forts.)

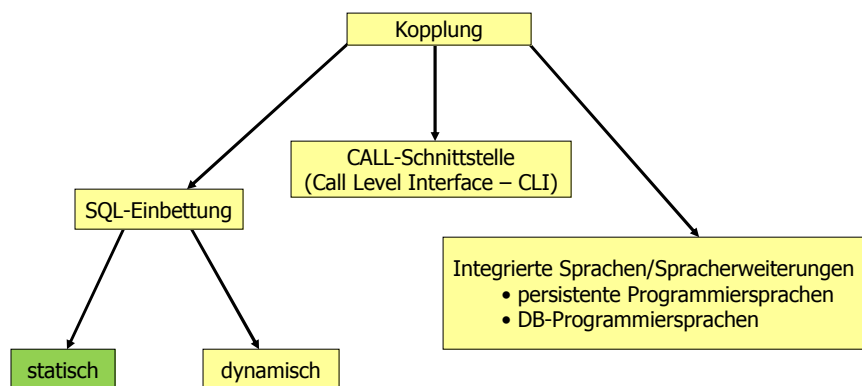
- Binden
 - Zusammenfügen der Objektmodule zu lauffähigem Programm
 - Hinzufügen des SQL-Laufzeitsystems
- Laden und Ausführen
 - Laden des ausführbaren Programms in den Speicher
 - Anbinden des Zugriffsmoduls aus DB-Katalog und automatische Überprüfung seiner Gültigkeit
 - Programmstart

▪ Von zentraler Bedeutung

- Anfrageauswertung/-optimierung des DBVS ist wesentlich für die effiziente Abarbeitung



Kopplung



Dynamisches SQL (1)

- **Festlegen/Übergabe von SQL-Anweisungen zur Laufzeit**
 - Benutzer stellt Ad-hoc-Anfrage
 - AP berechnet dynamisch SQL-Anweisung
 - SQL-Anweisung ist aktueller Parameter von Funktionsaufrufen an das DBVS
- **Eigenschaften**
 - Vorbereitung einer SQL-Anweisung kann erst zur Laufzeit beginnen
 - Bindung an das DB-Schema erfolgt zum spätest möglichen Zeitpunkt
 - DB-Operationen beziehen sich stets auf den aktuellen DB-Zustand
 - größte Flexibilität und Unabhängigkeit vom DB-Schema
 - Vorbereitung und Ausführung einer SQL-Anweisung
 - erfolgt typischerweise durch Interpretation (Übersetzung und Code-Generierung sind prinzipiell möglich)
 - Leistungsproblem: wiederholte Ausführung derselben Anweisung



Dynamisches SQL (2)

- **Mehrere Sprachansätze (ähnlicher Funktionalität)**
 - Eingebettetes dynamisches SQL (EDSQL)
 - Call-Level-Interface (CLI)
 - kann ODBC (Open Database Connectivity) implementieren
 - Java Database Connectivity (JDBC)
 - dynamische SQL-Schnittstelle zur Verwendung mit Java
 - `de facto`-Standard für den Zugriff auf relationale Daten von Java-Programmen aus; Spezifikation der JDBC-Schnittstelle unter <http://java.sun.com/products/jdbc>
 - JDBC ist gut in Java integriert und ermöglicht einen Zugriff auf relationale Datenbanken in einem objektorientierten Programmierstil
 - JDBC ermöglicht das Schreiben von Java-Applets, die von einem Web-Browser auf eine DB zugreifen können



Dynamisches SQL (3)

▪ **Dynamischen Ansätzen ist gemeinsam**

- Zugriff auf Metadaten zur Laufzeit
- Übergabe und Abwicklung dynamisch (d.h. zur Laufzeit) berechneter SQL-Anweisungen
- Optionale Trennung von Vorbereitung und Ausführung (Achtung: hier beides zur Laufzeit!)
 - einmalige Vorbereitung ggf. parametrisierter SQL-Anweisungen
 - n-malige Ausführung
- Möglichkeit der Dynamischen Parameterbindung (Bindung von Programm-Variablen an SQL-Parameter)
- Verwendung einer flexiblen Deskriptorstruktur, falls Anzahl und Typen der dynamischen Parameter nicht vorab bekannt



Eingebettetes Dynamisches SQL (1)

▪ **Eigenschaften**

- Abkürzung: EDSQL
- unterstützt mehrere Wirtssprachen
- ist im Stil statischem SQL ähnlicher; wird oft von Anwendungen gewählt, die dynamische und statische SQL-Anweisungen mischen
- Programme mit EDSQL sind kompakter und besser lesbar als solche mit CLI oder JDBC
- 4 wesentliche Anweisungen
 - **DECLARE**
 - **PREPARE**
 - **EXECUTE**
 - **EXECUTE IMMEDIATE**
- SQL-Anweisungen werden vom Compiler wie Zeichenketten behandelt
 - Deklaration **DECLARE STATEMENT**
 - Anweisungen enthalten Platzhalter für Parameter (?) statt Programmvariablen



Eingebettetes Dynamisches SQL (2)

▪ Trennung von Vorbereitung und Ausführung

• Beispiel:

```
exec sql begin declare section;
    char  Anweisung [256], X[3];
exec sql end declare section;
exec sql declare SQLanw statement;
/* Zeichenkette kann zugewiesen bzw. eingelesen werden */
Anweisung = 'DELETE FROM Pers WHERE Anr = ?';
/* Prepare-and-Execute optimiert die mehrfache Verwendung
einer dynamisch erzeugten SQL-Anweisung */
exec sql prepare SQLanw from :Anweisung;
exec sql execute SQLanw using 'K51';
scanf (" %s " , X);
exec sql execute SQLanw using :X;
```



Eingebettetes Dynamisches SQL (3)

▪ Einmalige Ausführung einer SQL-Anweisung

• Beispiel

```
scanf ("%s" , Anweisung);
exec sql execute immediate :Anweisung;
```

▪ Cursor-Verwendung

- SELECT-Anweisung nicht Teil von DECLARE CURSOR, sondern von PREPARE-Anweisung
- OPEN-Anweisung (und FETCH) anstatt EXECUTE
- Beispiel

```
exec sql declare SQLanw statement;
exec sql prepare SQLanw from
    "SELECT Name FROM Pers WHERE Anr=?";
exec sql declare C1 cursor for SQLanw;
exec sql open C1 using 'K51';
...
```



Eingebettetes Dynamisches SQL (4)

▪ Dynamische Parameterbindung

- Beispiel

```
Anweisung = 'INSERT INTO Pers VALUES (?, ?, ...)';  
exec sql prepare SQLanw from :Anweisung;  
vname = 'Ted';  
nname = 'Codd';  
exec sql execute SQLanw using :vname, :nname, ...;
```

▪ Zugriff auf Beschreibungsinformation wichtig

- wenn Anzahl und Typ der dynamischen Parameter nicht bekannt ist
- Deskriptorbereich ist eine gekapselte Datenstruktur, die durch das DBVS verwaltet wird



Eingebettetes Dynamisches SQL (5)

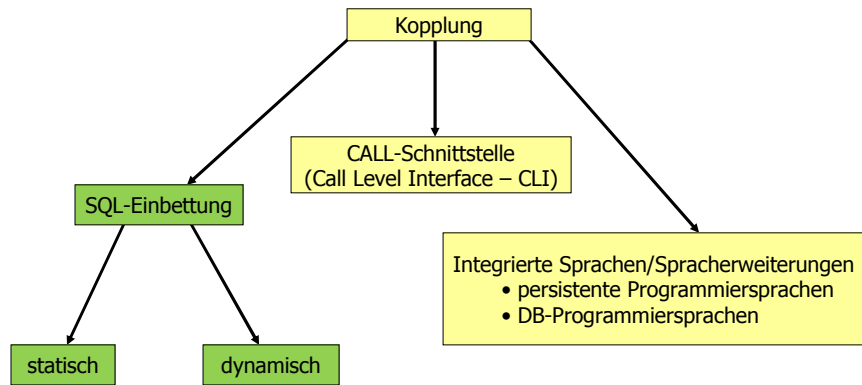
▪ Zugriff auf Beschreibungsinformation wichtig (Forts.)

- Beispiel

```
Anweisung = 'INSERT INTO Pers VALUES (?, ?, ...)';  
exec sql prepare SQLanw from :Anweisung;  
exec sql allocate descriptor 'Eingabeparameter';  
exec sql describe input SQLanw into  
  sql descriptor 'Eingabeparameter';  
exec sql get descriptor 'Eingabeparameter' :n = count;  
for (i = 1; i < n; i++) {  
  exec sql get descriptor 'Eingabeparameter' value :i  
    :attrtyp = type, :attrlänge = length, :attrname = name;  
  ...  
  exec sql set descriptor 'Eingabeparameter' value :i  
    data = :d, indicator = :ind;  
}  
exec sql execute SQLanw  
  using sql descriptor 'Eingabeparameter';
```



Kopplung



SQL/PSM (1)

▪ PSM: Persistent Stored Modules

- kann als moderne integrierte Sprache verstanden werden
- zielt auf Leistungsverbesserung vor allem in Client/Server-Umgebung ab
 - Ausführung mehrerer SQL-Anweisungen durch ein EXEC SQL
 - Entwerfen von Routinen mit mehreren SQL-Anweisungen
- erhöht die Verarbeitungsmächtigkeit des DBS
 - Prozedurale Erweiterungsmöglichkeiten (der DBS-Funktionalität aus Sicht der Anwendung)
 - Einführung neuer Kontrollstrukturen
- erlaubt reine SQL-Implementierungen von komplexen Funktionen
 - Sicherheitsaspekte
 - Leistungsaspekte
- ermöglicht SQL-implementierte Klassenbibliotheken (SQL-only)

SQL/PSM (2)

▪ Beispiel

- Erzeugen einer SQL-Prozedur

```
CREATE PROCEDURE procl ( )  
{  
  BEGIN  
    INSERT INTO Pers VALUES (...);  
    INSERT INTO Abt VALUES (...);  
  END;  
}
```

- Aufruf

```
...  
EXEC SQL CALL procl ( );  
...
```



SQL/PSM (3)

▪ Vorteile

- vorübersetzte Ausführungspläne werden gespeichert, sind wiederverwendbar
- Anzahl der Zugriffe des Anwendungsprogramms auf die DB wird reduziert
- als gemeinsamer Code für verschiedene Anwendungsprogramme nutzbar
- es wird ein höherer Isolationsgrad der Anwendung von der DB erreicht



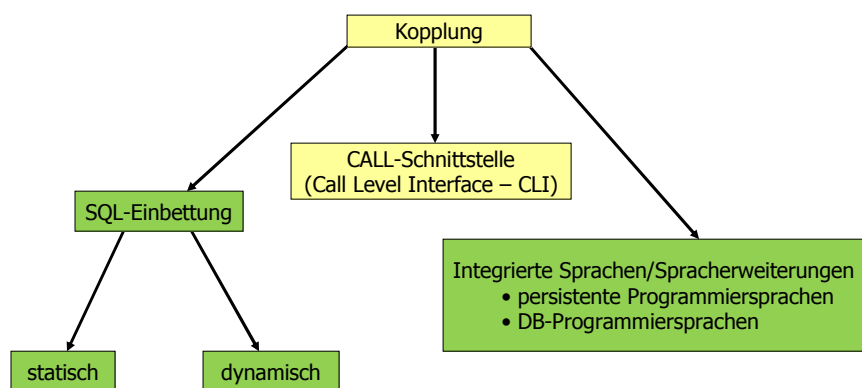
SQL/PSM (4)

▪ Prozedurale Spracherweiterungen

- Compound statement
- SQL variable declaration
- If statement
- Case statement
- Loop statement
- While statement
- Repeat statement
- For statement
- Leave statement
- Return statement
- Call statement
- Assignment statement
- Signal/resignal statement
- BEGIN ... END;
- DECLARE var CHAR (6);
- IF subject (var <> 'urgent') THEN ... ELSE ...;
- CASE subject (var) WHEN 'SQL' THEN ... WHEN ...;
- LOOP <SQL statement list> END LOOP;
- WHILE i<100 DO ... END WHILE;
- REPEAT ... UNTIL i<100 END REPEAT;
- FOR result AS ... DO ... END FOR;
- LEAVE ...;
- RETURN 'urgent';
- CALL procedure_x (1,3,5);
- SET x = 'abc';
- SIGNAL divison_by_zero



Kopplung



Call-Level-Interface (1)

- **Spezielle Form von dynamischem SQL**

- Schnittstelle ist als Sammlung von Prozeduren/Funktionen realisiert
- Direkte Aufrufe der Routinen einer standardisierten Bibliothek
- Aufruftechnik
 - DB-Anweisung wird durch expliziten Funktionsaufruf an das Laufzeitsystem des DBS übergeben, z. B. **CALL DBS ('open C1')**
 - Verschiedene Formen der Standardisierung: Call-Level-Interface (CLI), JDBC
- Keine Vorübersetzung (Behandlung der DB-Anweisungen) von Anwendungen
 - Vorbereitung der DB-Anweisung geschieht erst beim Aufruf zur Laufzeit
 - Anwendungen brauchen nicht im Source-Code bereitgestellt werden
 - Wichtig zur Realisierung von kommerzieller AW-Software bzw. Tools



Call-Level-Interface (2)

- **wird sehr häufig in der Praxis eingesetzt!**

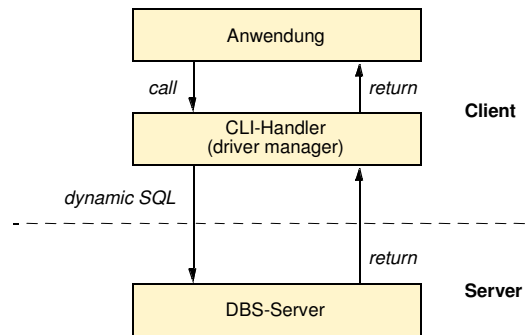
- **CLI-Standardisierung in SQL3**

- ISO-Standard wurde 1996 verabschiedet
- starke Anlehnung an ODBC bzw. X/Open CLI
- Standard-CLI umfasst über 40 Routinen: Verbindungskontrolle, Ressourcen-Allokation, Ausführung von SQL-Befehlen, Zugriff auf Diagnoseinformation, Transaktionsklammerung, Informationsanforderung zur Implementierung



Call-Level-Interface (3)

- **Einsatz typischerweise in Client/Server-Umgebungen**



Call-Level-Interface (4)

- **Vorteile von CLI**
 - Schreiben portabler Anwendungen
 - Systemunabhängigkeit
 - Mehrfache Verbindungen zur selben DB
 - Verbindungen zu mehreren DBS
 - Optimierung des Zugriffs vom/zum Server
- **Kooperation von AP und DBS**
 - maximale gegenseitige Kapselung
 - Zusammenspiel AP/CLI und DBVS ist nicht durch Übersetzungsphase vorbereitet
 - Wahl des DBS zur Laufzeit
 - vielfältige LZ-Abstimmungen erforderlich

Call-Level-Interface (5)

▪ **Wesentlich: Konzept der Handle-Variablen**

- Ein Handle ist letztlich eine Programmvariable, die Informationen repräsentiert, die für ein AP durch die CLI-Implementierung verwaltet wird
- gestattet Austausch von Verarbeitungsinformationen
- Arten:
 - **Umgebungskennung** repräsentiert den globalen Zustand der Applikation
 - **Verbindungskennung**
 - separate Kennung: n Verbindungen zu einem oder mehreren DBS
 - Freigabe/Rücksetzen von Transaktionen, Isolationsgrad
 - **Anweisungskennung**
 - mehrfache Definition, auch mehrfache Nutzung
 - Ausführungszustand einer SQL-Anweisung; sie fasst Informationen zusammen, die bei statischem SQL in SQLCA, SQLDA und Cursors stehen
 - **Deskriptorkennung** enthält Informationen, wie Daten einer SQL-Anweisung zwischen DBS und CLI-Programm ausgetauscht werden



CLI-Beispiel:

```
#include "sqlcli.h"
#include <string.h>
...
{
    SQLCHAR * server;
    SQLCHAR * uid;
    SQLCHAR * pwd;
    HENV henv; // environment handle
    HDBC hdbc; // connection handle
    HSTMT hstmt; // statement handle
    SQLINTEGER id;
    SQLCHAR name [51];

    /* connect to database */
    SQLAllocEnv(&henv);
    SQLAllocConnect(henv, &hdbc);
    if (SQLConnect(hdbc, server, uid,
        pwd, ...) != SQL_SUCCESS)
        return (print_err (hdbc, ...));

    /* create a table */
    SQLAllocStmnt(hdbc, &hstmt);
    { SQLCHAR create [] = "CREATE TABLE
        NameID (ID integer,
        Name varchar (50) )";

        if (SQLEvalDirect (hstmt, create, ...)
            != SQL_SUCCESS)
            return (print_err (hdbc, hstmt));
    }

    /* commit transaction */
    SQLTransact(henv, hdbc, SQL_COMMIT);

    /* insert row */
    { SQLCHAR insert [] = "INSERT INTO
        NameID VALUES (?, ?)";
        if (SQLPrepare(hstmt, insert, ...) !=
            SQL_SUCCESS)
            return (print_err (hdbc, hstmt));

        SQLBindParam(hstmt, 1, ..., id, ...);
        SQLBindParam(hstmt, 2, ..., name,
            ...);
        id = 500; strcpy (name, "Schmidt");

        if (SQLExecute (hstmt) != SQL_SUCCESS)
            return (print_err (hdbc, hstmt));
    }

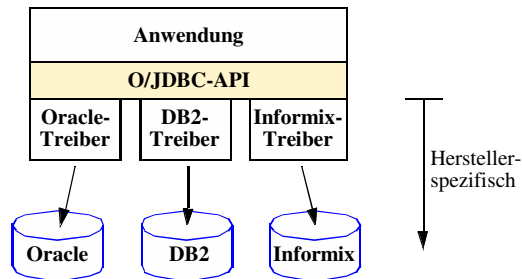
    /* commit transaction */
    SQLTransact(henv, hdbc, SQL_COMMIT);
}
```



ODBC/JDBC-Überblick

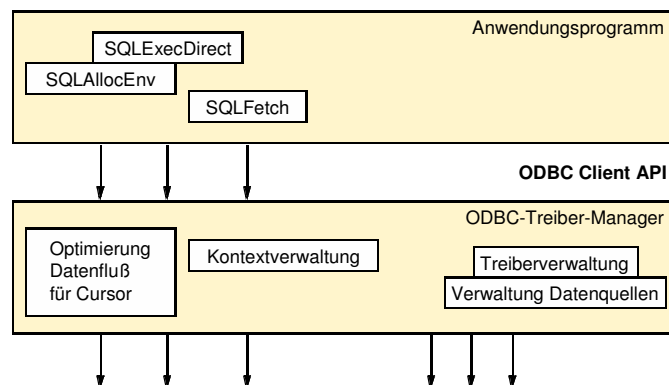
▪ Standard-APIs vom Typ CLI (Call Level Interface)

- Einheitlicher Zugriff auf Daten
- Dynamisches, spätes Binden an DBS
- Gleichzeitiger Zugriff auf mehrere DBS



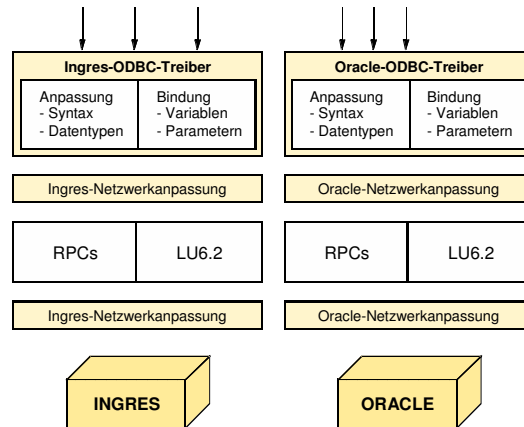
ODBC (1)

▪ Architektur



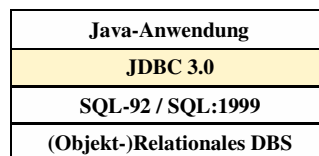
ODBC (2)

▪ Architektur (Forts.)



JDBC (1)

- JDBC: Java Database Connectivity
 - auf Grundlage von ODBC von SUN spezifiziert (<http://java.sun.com/products/jdbc/overview.html>)
 - Abstimmung auf Java, Vorteile von Java auch für API
 - Abstraktionsschicht zwischen Java-Programmen und SQL



JDBC (2)

- **JDBC-Beispiel (Forts.)**

```
import java.sql.*;
import java.io.*;
public class Beispiel {
public static void main (String args[]) {
try {
// Schritt 1: Aufbau einer Datenbankverbindung
try {
Class.forName("sun.jdbc.odbc.JdbcOdbcDriver");
}
catch (ClassNotFoundException cex) {
System.err.println(cex.getMessage());
}
Connection conn = DriverManager.getConnection(
"jdbc:odbc:pizzaservice","","");
// Schritt 2: Erzeugen einer Tabelle
Statement stmt = conn.createStatement();
stmt.executeUpdate("CREATE TABLE PizzaTabelle (" +
"id INTEGER, " +
"name CHAR(2), " +
"preis FLOAT" );
```



JDBC (3)

- **JDBC-Beispiel (Forts.)**

```
// Schritt 3: Füllen der Tabelle
stmt.executeUpdate("INSERT INTO PizzaTabelle " +
"(id, name, preis) VALUES(12, 'Margherita', 7.20)");
...
// Schritt 4: Absetzen einer Anfrage
ResultSet rs = stmt.executeQuery("SELECT * FROM " +
"PizzaTabelle WHERE preis = 7.20");
// Schritt 5: Ausgabe des Ergebnisses
while(rs.next()) {
int id = rs.getInt("id");
String name = rs.getString("name");
float preis = rs.getFloat("preis");
System.out.println("Treffer: " + name + " , " + preis);
}
// Schritt 6: Beenden der Verbindung
rs.close();
stmt.close();
conn.close();
}
catch(SQLException ex) {
System.err.println(ex.getMessage());
} } }
```



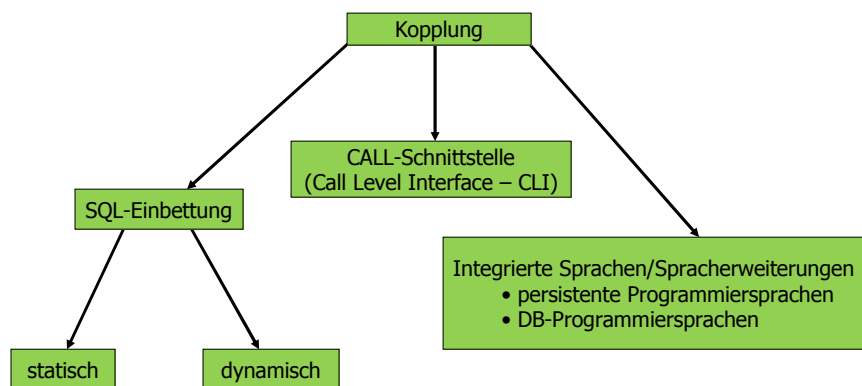
SQLJ

- **(Statisches) SQL eingebettet in Java**
 - kombiniert Vorteile von eingebettetem SQL mit Anwendungsportabilität ("binary portability")
 - nutzt JDBC als "Infrastruktur", kann mit JDBC-Aufrufen in der gleichen Anwendung kombiniert werden
- **Vorteile von SQLJ gegenüber JDBC (Entwicklung)**
 - bessere sprachliche Einbettung
 - vereinfachte Programmierung, kürzere Programme
 - Übersetzung und Optimierung von SQL-Anweisungen sowie Zugriffskontrolle zum Kompilierungszeitpunkt möglich



Kopplung

Übersicht



Zusammenfassung APIs (1)

- **Cursor-Konzept zur satzweisen Verarbeitung von Datenmengen**
 - Anpassung von mengenorientierter Bereitstellung und satzweiser Verarbeitung von DBS-Ergebnissen
 - Operationen: DECLARE CURSOR, OPEN, FETCH, CLOSE
 - Erweiterungen: Scroll-Cursor, Sichtbarkeit von Änderungen
- **Statisches (eingebettetes) SQL**
 - hohe Effizienz, gesamte Typprüfung und Konvertierung erfolgen durch Precompiler
 - relativ einfache Programmierung
 - Aufbau aller SQL-Befehle muss zur Übersetzungszeit festliegen
 - es können zur Laufzeit nicht verschiedene Datenbanken dynamisch angesprochen werden



Zusammenfassung APIs (2)

- **Dynamisches SQL**
 - Festlegung/Übergabe von SQL-Anweisungen zur Laufzeit
 - hohe Flexibilität, schwierige(re) Programmierung
- **PSM**
 - zielt ab auf Leistungsverbesserung, vor allem in Client/Server-Umgebung
 - erhöht die Verarbeitungsmächtigkeit des DBS



Zusammenfassung APIs (3)

▪ CLI

- Schnittstelle ist als Sammlung von Prozeduren/Funktionen realisiert
- Keine Vorübersetzung oder Vorbereitung
 - Anwendungen brauchen nicht im Source-Code bereitgestellt werden
 - Wichtig zur Realisierung von kommerzieller AW-Software bzw. Tools

▪ JDBC

- bietet Schnittstelle für den Zugriff auf (objekt-) relationale DBS aus Java-Anwendungen
- vermeidet einige syntaktischen Mängel (Lesbarkeit, Fehleranfälligkeit) von CLI

▪ SQLJ

- eingebettete Sprache für „statische“ Java-Programme
- zielt auf verbesserte Laufzeiteffizienz im Vergleich zu JDBC ab, Syntax- und Semantikprüfung zur Übersetzungszeit
- größere Unabhängigkeit von verschiedenen SQL-Dialekten

