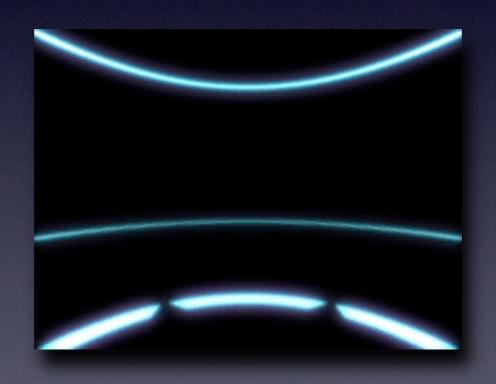


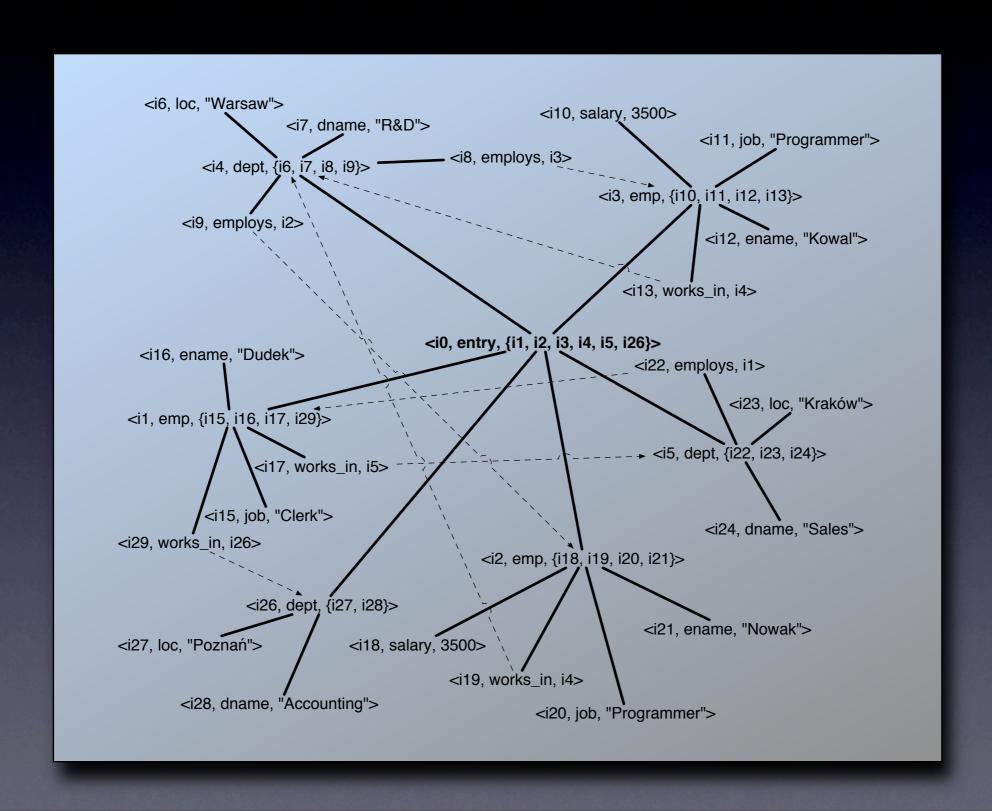
JPS cwiczenia 3.

Stosy, proste zapytania



Baza danych używana w przykładach

Baza danych używana w przykładach







• dowolny literał, np. 5, 3.5, "Ala ma kota"





- dowolny literał, np. 5, 3.5, "Ala ma kota"
- dowolna nazwa, np. emp, sal





Ważniejsze operatory w SBQL

Ważniejsze operatory w SBQL

- operatory algebraiczne (makroskopowe i nie makroskopowe)
 - +, -, /, *, %, etc.
 - >, <, >=, <=, !=, etc.
 - or, and
 - union, intersect, minus, in
 - min(), max(), avg(), count(), bag(), sequence()
 - as, group as

Ważniejsze operatory w SBQL

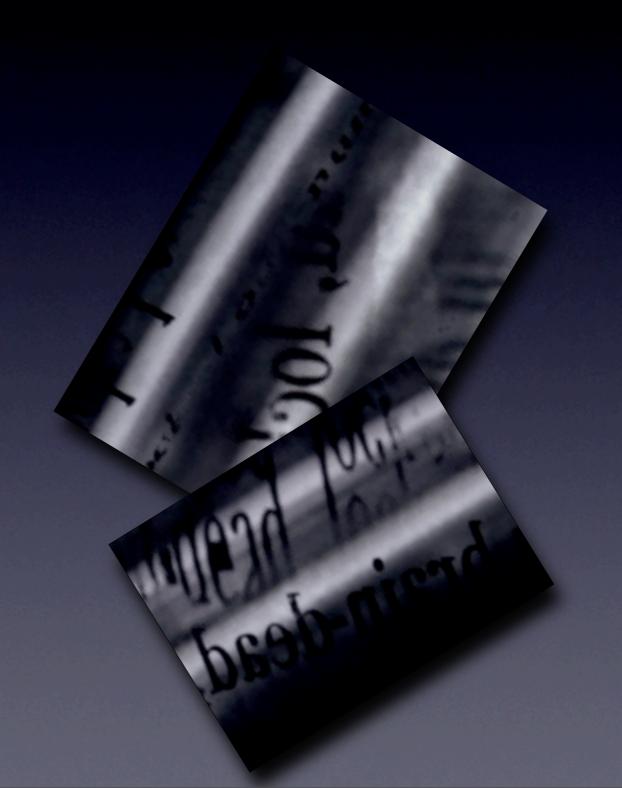
- operatory algebraiczne (makroskopowe i nie makroskopowe)
 - +, -, /, *, %, etc.
 - >, <, >=, <=, !=, etc.
 - or, and
 - union, intersect, minus, in
 - min(), max(), avg(), count(), bag(), sequence()
 - as, group as
- operatory niealgebraiczne (makroskopowe)
 - where

 - join
 - order by
 - for all

Rodzaje rezultatów w SBQL

Rodzaje rezultatów w SBQL

- wartość atomowa
 np. 5, 3.5, "Ala ma kota", true
- referencjanp. i0
- strukturanp. struct(1, 2, 3, 4)
- bagnp. bag(1, 2, i0, "blabla")
- sekwencjanp. sequence(1, 2, 3, 4, 5)
- bindernp. imie(i0), x(bag(1, 2, 3))



Służy do tymczasowego przechowywania rezultatów zapytań

- Służy do tymczasowego przechowywania rezultatów zapytań
- Składa się z elementów będących rezultatami zapytań

- Służy do tymczasowego przechowywania rezultatów zapytań
- Składa się z elementów będących rezultatami zapytań
- Operacja push umieszcza nowy element na szczycie stosu

- Służy do tymczasowego przechowywania rezultatów zapytań
- Składa się z elementów będących rezultatami zapytań
- Operacja push umieszcza nowy element na szczycie stosu
- Operacja pop usuwa element ze szczytu stosu

- Służy do tymczasowego przechowywania rezultatów zapytań
- Składa się z elementów będących rezultatami zapytań
- Operacja push umieszcza nowy element na szczycie stosu
- Operacja **pop** usuwa element ze szczytu stosu

- Służy do tymczasowego przechowywania rezultatów zapytań
- Składa się z elementów będących rezultatami zapytań
- Operacja push umieszcza nowy element na szczycie stosu
- Operacja pop usuwa element ze szczytu stosu

7.5

5

- Służy do tymczasowego przechowywania rezultatów zapytań
- Składa się z elementów będących rezultatami zapytań
- Operacja push umieszcza nowy element na szczycie stosu
- Operacja **pop** usuwa element ze szczytu stosu

"Ala ma kota"
7.5
5

- Służy do tymczasowego przechowywania rezultatów zapytań
- Składa się z elementów będących rezultatami zapytań
- Operacja push umieszcza nowy element na szczycie stosu
- Operacja pop usuwa element ze szczytu stosu

7.5

5

1 + 2 * 3 - 4

$$1 + 2 * 3 - 4$$

$$1 + 2 * 3 - 4$$

2

1 + 2 * 3 - 4

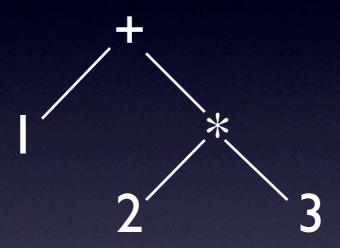
2 3

1 + 2 * 3 - 4

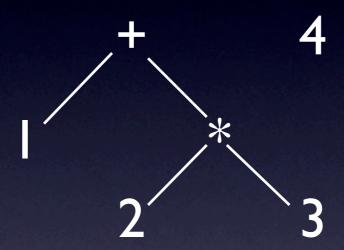


1 + 2 * 3 - 4

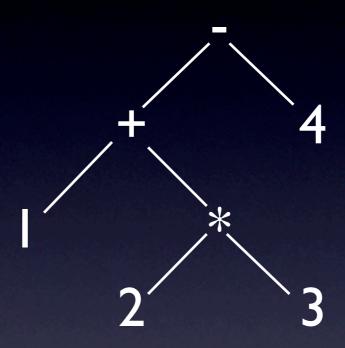




1 + 2 * 3 - 4



1 + 2 * 3 - 4



```
1 + 2 * 3 - 4
```

```
tree_walk(node) {
  if (node is leaf)
  // wstaw wartość na QRES
  else if (node is operator) {
    tree_walk(node.left);
    tree_walk(node.right);
  // pobierz element(y) (zależy od operatora) z QRES
  // wykonaj operację związaną z operatorem
  // odłóż wynik na QRES
}
```

```
1 + 2 * 3 - 4
```

```
tree_walk(node) {
  if (node is leaf)
  // wstaw wartość na QRES
  else if (node is operator) {
    tree_walk(node.left);
    tree_walk(node.right);
  // pobierz element(y) (zależy od operatora) z QRES
  // wykonaj operację związaną z operatorem
  // odłóż wynik na QRES
}
```

```
1 + 2 * 3 - 4
```

```
tree_walk(node) {
  if (node is leaf)
  // wstaw wartość na QRES
  else if (node is operator) {
    tree_walk(node.left);
    tree_walk(node.right);
  // pobierz element(y) (zależy od operatora) z QRES
  // wykonaj operację związaną z operatorem
  // odłóż wynik na QRES
}
```

```
1 + 2 * 3 - 4
```

```
tree_walk(node) {
  if (node is leaf)
  // wstaw wartość na QRES
  else if (node is operator) {
    tree_walk(node.left);
    tree_walk(node.right);
    // pobierz element(y) (zależy od operatora) z QRES
    // wykonaj operację związaną z operatorem
    // odłóż wynik na QRES
}
```

```
tree_walk(node) {
  if (node is leaf)
  // wstaw wartość na QRES
  else if (node is operator) {
    tree_walk(node.left);
    tree_walk(node.right);
    // pobierz element(y) (zależy od operatora) z QRES
  // wykonaj operację związaną z operatorem
  // odłóż wynik na QRES
```



```
tree_walk(node) {
  if (node is leaf)
  // wstaw wartość na QRES
  else if (node is operator) {
    tree_walk(node.left);
    tree_walk(node.right);
    // pobierz element(y) (zależy od operatora) z QRES
  // wykonaj operację związaną z operatorem
  // odłóż wynik na QRES
```

3 2 2 6 1 1 1 7

```
tree_walk(node) {
  if (node is leaf)
  // wstaw wartość na QRES
  else if (node is operator) {
    tree_walk(node.left);
    tree_walk(node.right);
  // pobierz element(y) (zależy od operatora) z QRES
  // wykonaj operację związaną z operatorem
  // odłóż wynik na QRES
```



```
tree_walk(node) {
  if (node is leaf)
  // wstaw wartość na QRES
  else if (node is operator) {
    tree_walk(node.left);
    tree_walk(node.right);
  // pobierz element(y) (zależy od operatora) z QRES
  // wykonaj operację związaną z operatorem
  // odłóż wynik na QRES
```



 Służy do zamieniania nazw występujących w tekscie programu na konkretne byty programistyczne (wiązanie nazw)

- Służy do zamieniania nazw występujących w tekscie programu na konkretne byty programistyczne (wiązanie nazw)
- Składa się z sekcji, a każda sekcja składa się z binderów

- Służy do zamieniania nazw występujących w tekscie programu na konkretne byty programistyczne (wiązanie nazw)
- Składa się z sekcji, a każda sekcja składa się z binderów
- Pierwsza sekcja (sekcja bazowa) inicjalizowana jest automatycznie zawartością bazy danych).
 Trafiają do niej bindery do obiektów korzeniowych bazy danych

- Służy do zamieniania nazw występujących w tekscie programu na konkretne byty programistyczne (wiązanie nazw)
- Składa się z sekcji, a każda sekcja składa się z binderów
- Pierwsza sekcja (sekcja bazowa) inicjalizowana jest automatycznie zawartością bazy danych).
 Trafiają do niej bindery do obiektów korzeniowych bazy danych
- Operacja push umieszcza nową sekcję na szczycie stosu

- Służy do zamieniania nazw występujących w tekscie programu na konkretne byty programistyczne (wiązanie nazw)
- Składa się z sekcji, a każda sekcja składa się z binderów
- Pierwsza sekcja (sekcja bazowa) inicjalizowana jest automatycznie zawartością bazy danych).
 Trafiają do niej bindery do obiektów korzeniowych bazy danych
- Operacja push umieszcza nową sekcję na szczycie stosu
- Operacje pop usuwa sekcję ze szczytu stosu

- Służy do zamieniania nazw występujących w tekscie programu na konkretne byty programistyczne (wiązanie nazw)
- Składa się z sekcji, a każda sekcja składa się z binderów
- Pierwsza sekcja (sekcja bazowa) inicjalizowana jest automatycznie zawartością bazy danych).
 Trafiają do niej bindery do obiektów korzeniowych bazy danych
- Operacja push umieszcza nową sekcję na szczycie stosu
- Operacje pop usuwa sekcję ze szczytu stosu
- Operacja bind dokonuje wiązania nazw

- Służy do zamieniania nazw występujących w tekscie programu na konkretne byty programistyczne (wiązanie nazw)
- Składa się z sekcji, a każda sekcja składa się z binderów
- Pierwsza sekcja (sekcja bazowa) inicjalizowana jest automatycznie zawartością bazy danych).
 Trafiają do niej bindery do obiektów korzeniowych bazy danych
- Operacja push umieszcza nową sekcję na szczycie stosu
- Operacje pop usuwa sekcję ze szczytu stosu
- Operacja bind dokonuje wiązania nazw
- Operacja push zazwyczaj wywoływana jest razem z operacją nested

- Służy do zamieniania nazw występujących w tekscie programu na konkretne byty programistyczne (wiązanie nazw)
- Składa się z sekcji, a każda sekcja składa się z binderów
- Pierwsza sekcja (sekcja bazowa) inicjalizowana jest automatycznie zawartością bazy danych).
 Trafiają do niej bindery do obiektów korzeniowych bazy danych
- Operacja push umieszcza nową sekcję na szczycie stosu
- Operacje pop usuwa sekcję ze szczytu stosu
- Operacja bind dokonuje wiązania nazw
- Operacja push zazwyczaj wywoływana jest razem z operacją nested

emp(i1), emp(i2), emp(i3), dept(i4),
dept(i5), dept(i26)

- Służy do zamieniania nazw występujących w tekscie programu na konkretne byty programistyczne (wiązanie nazw)
- Składa się z sekcji, a każda sekcja składa się z binderów
- Pierwsza sekcja (sekcja bazowa) inicjalizowana jest automatycznie zawartością bazy danych).
 Trafiają do niej bindery do obiektów korzeniowych bazy danych
- Operacja push umieszcza nową sekcję na szczycie stosu
- Operacje pop usuwa sekcję ze szczytu stosu
- Operacja bind dokonuje wiązania nazw
- Operacja push zazwyczaj wywoływana jest razem z operacją nested

```
ename(i16), works_in(i17), job(i15), works_in(i29)
```

emp(i1), emp(i2), emp(i3), dept(i4), dept(i5), dept(i26)

Przykład stosu ENVS

- Służy do zamieniania nazw występujących w tekscie programu na konkretne byty programistyczne (wiązanie nazw)
- Składa się z sekcji, a każda sekcja składa się z binderów
- Pierwsza sekcja (sekcja bazowa) inicjalizowana jest automatycznie zawartością bazy danych).
 Trafiają do niej bindery do obiektów korzeniowych bazy danych
- Operacja push umieszcza nową sekcję na szczycie stosu
- Operacje pop usuwa sekcję ze szczytu stosu
- Operacja bind dokonuje wiązania nazw
- Operacja push zazwyczaj wywoływana jest razem z operacją nested

```
dept(i5)
ename(i16), works_in(i17), job(i15),
works_in(i29)
emp(i1), emp(i2), emp(i3), dept(i4),
dept(i5), dept(i26)
```

Przykład stosu ENVS

- Służy do zamieniania nazw występujących w tekscie programu na konkretne byty programistyczne (wiązanie nazw)
- Składa się z sekcji, a każda sekcja składa się z binderów
- Pierwsza sekcja (sekcja bazowa) inicjalizowana jest automatycznie zawartością bazy danych).
 Trafiają do niej bindery do obiektów korzeniowych bazy danych
- Operacja push umieszcza nową sekcję na szczycie stosu
- Operacje pop usuwa sekcję ze szczytu stosu
- Operacja bind dokonuje wiązania nazw
- Operacja push zazwyczaj wywoływana jest razem z operacją nested

```
dept(i5)
ename(i16), works_in(i17), job(i15),
works_in(i29)
emp(i1), emp(i2), emp(i3), dept(i4),
dept(i5), dept(i26)
```

employs(i22), loc(i23), dname(i24)

Przykład stosu ENVS



Wiązanie nazw

Operacja **bind** pobiera jako argument nazwę, a następnie przechodzi ENVS od góry w dół poszukując tej nazwy. Przeszukiwanie przerywane jest w pierwszej sekcji, w której nazwa zostanie znaleziona.

Wiązanie nazw

Operacja **bind** pobiera jako argument nazwę, a następnie przechodzi ENVS od góry w dół poszukując tej nazwy. Przeszukiwanie przerywane jest w pierwszej sekcji, w której nazwa zostanie znaleziona.

employs(i22), loc(i23), dname(i24)

dept(i5)

ename(i16), works_in(i17), job(i15), works_in(i29)

emp(i1), emp(i2), emp(i3), dept(i4), dept(i5), dept(i26)

Wiązanie nazw

Operacja **bind** pobiera jako argument nazwę, a następnie przechodzi ENVS od góry w dół poszukując tej nazwy. Przeszukiwanie przerywane jest w pierwszej sekcji, w której nazwa zostanie znaleziona.

Przykłady:

```
bind("emp") = bag(i1, i2, i3)
bind("dept") = bag(i5)
bind("works_in") = bag(i17, i29)
bind("loc") = bag(i23)
```

```
employs(i22), loc(i23), dname(i24)

dept(i5)

ename(i16), works_in(i17), job(i15), works_in(i29)

emp(i1), emp(i2), emp(i3), dept(i4), dept(i5), dept(i26)
```

Kolejność przeszukiwania

emp

emp

Ewaluacja elementarnych zapytań będących nazwami polega na wywołaniu operacji **bind**

emp

Ewaluacja elementarnych zapytań będących nazwami polega na wywołaniu operacji **bind**

Zatem jeśli w dowolnym zapytaniu występuje nazwa, to do ewaluacji potrzebny jest stos QRES i stos ENVS

emp

Ewaluacja elementarnych zapytań będących nazwami polega na wywołaniu operacji **bind**

Zatem jeśli w dowolnym zapytaniu występuje nazwa, to do ewaluacji potrzebny jest stos QRES i stos ENVS

Inicjalizujemy ENVS i QRES. ENVS z binderami obiektów korzeniowych. QRES pusty.

emp(i1), emp(i2), emp(i3), eept(i4), dept(i5), dept(i26)

emp

Ewaluacja elementarnych zapytań będących nazwami polega na wywołaniu operacji **bind**

Zatem jeśli w dowolnym zapytaniu występuje nazwa, to do ewaluacji potrzebny jest stos QRES i stos ENVS

Inicjalizujemy ENVS i QRES. ENVS z binderami obiektów korzeniowych. QRES pusty.

Wyliczamy **bind**("Emp"). Wynik na QRES. ENVS pozostaje bez zmian.

emp(i1), emp(i2), emp(i3), eept(i4), dept(i5), dept(i26)

emp(i1), emp(i2), emp(i3), dept(i4), dept(i5), dept(i26)

bag(i1, i2, i3)

emp

Ewaluacja elementarnych zapytań będących nazwami polega na wywołaniu operacji **bind**

Zatem jeśli w dowolnym zapytaniu występuje nazwa, to do ewaluacji potrzebny jest stos QRES i stos ENVS

Inicjalizujemy ENVS i QRES. ENVS z binderami obiektów korzeniowych. QRES pusty.

> Wyliczamy **bind**("Emp"). Wynik na QRES. ENVS pozostaje bez zmian.

emp(i1), emp(i2), emp(i3), eept(i4),
dept(i5), dept(i26)

emp(i1), emp(i2), emp(i3), dept(i4), dept(i5), dept(i26)

bag(i1, i2, i3)

Operacja **nested** pobiera jako argument rezultat zapytania. W zależności od rodzaju argumentu wynikiem jest:

Operacja **nested** pobiera jako argument rezultat zapytania. W zależności od rodzaju argumentu wynikiem jest:

- Dla wartości atomowej: pusty zbiór
- Dla referencji do obiektu prostego: pusty zbiór
- Dla referencji do obiektu złożonego:
 zbiór zawierający bindery z nazwami
 identyfikatorami podobiektów tego obiektu
- Dla referencji do obiektu referencyjnego: zbiór zawierający binder z nazwą i identyfikatorem obiektu wskazywanego
- Dla bindera: ten sam binder
- Dla struktury: suma operacji nested wszystkich elementów struktury
- Dla pozostałych rezultatów: pusty zbiór

Operacja **nested** pobiera jako argument rezultat zapytania. W zależności od rodzaju argumentu wynikiem jest:

- Dla wartości atomowej: pusty zbiór
- Dla referencji do obiektu prostego: pusty zbiór
- Dla referencji do obiektu złożonego:
 zbiór zawierający bindery z nazwami
 identyfikatorami podobiektów tego obiektu
- Dla referencji do obiektu referencyjnego: zbiór zawierający binder z nazwą i identyfikatorem obiektu wskazywanego
- Dla bindera: ten sam binder
- Dla struktury: suma operacji nested wszystkich elementów struktury
- Dla pozostałych rezultatów: pusty zbiór



Operator.

q1.q2



Operator.

q1.q2



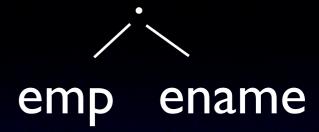
- Zainicjalizować dotres = bag()
- Wykonać eval(q1) i zrobić q1res = QRES.POP()
- Dla każdego elementu x ∈ q1res wykonać:
 - Utworzyć nową sekcję na ENVS
 - Wykonać nested(x). Wynik wprowadzić do sekcji utworzonej w poprzednim kroku
 - Wykonać eval(q2) i zrobić q2res = QRES.POP()
 - Dodać q2res do dotres (dotres ∪ q2res)
 - Zamknąć sekcję ENVS
- Zrobić QRES.PUSH(dotres)



Przykład

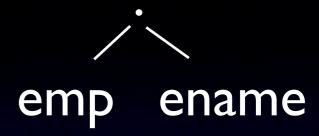
emp.ename

Zapytanie powinno nam zwrócić referencje do wszystkich nazwisk pracowników



emp.ename

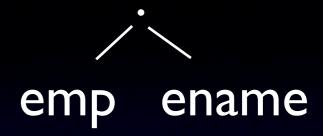
Zapytanie powinno nam zwrócić referencje do wszystkich nazwisk pracowników



Inicjalizujemy ENVS i QRES. ENVS z binderami obiektów korzeniowych. QRES pusty.

emp.ename

Zapytanie powinno nam zwrócić referencje do wszystkich nazwisk pracowników



Inicjalizujemy ENVS i QRES. ENVS z binderami obiektów korzeniowych. QRES pusty.

Wyliczamy **bind**("emp"). Wynik na QRES. ENVS pozostaje bez zmian.

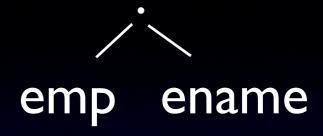
emp(i1), emp(i2), emp(i3), dept(i4), dept(i5), dept(i26)

emp(i1), emp(i2), emp(i3), dept(i4), dept(i5), dept(i26)

bag(i1, i2, i3)

emp.ename

Zapytanie powinno nam zwrócić referencje do wszystkich nazwisk pracowników



Inicjalizujemy ENVS i QRES. ENVS z binderami obiektów korzeniowych. QRES pusty.

Wyliczamy **bind**("emp").

Wynik na QRES. ENVS pozostaje bez zmian.

Robimy QRES.POP(). ENVS pozostaje bez zmian. QRES pusty.

emp(i1), emp(i2), emp(i3), dept(i4),
dept(i5), dept(i26)

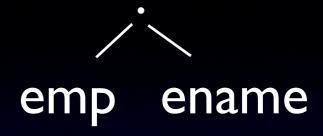
emp(i1), emp(i2), emp(i3), dept(i4), dept(i5), dept(i26)

emp(i1), emp(i2), emp(i3), dept(i4), dept(i5), dept(i26)

bag(i1, i2, i3)

emp.ename

Zapytanie powinno nam zwrócić referencje do wszystkich nazwisk pracowników



Inicjalizujemy ENVS i QRES. ENVS z binderami obiektów korzeniowych. QRES pusty.

y ENVS i QRES. [emp(i1), emp(i2), emp(i3), dept(i4), dept(i5), dept(i26)

Wyliczamy **bind**("emp"). Wynik na QRES. ENVS pozostaje bez zmian.

emp(i1), emp(i2), emp(i3), dept(i4), dept(i5), dept(i26)

Robimy QRES.POP(). ENVS pozostaje bez zmian. QRES pusty.

emp(i1), emp(i2), emp(i3), dept(i4), dept(i5), dept(i26)

Robimy nested(i1). ENVS dostaje nową sekcję. QRES bez zmian.

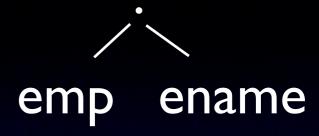
ename(i16), works_in(i17), job(i15), works_in(i29)

emp(i1), emp(i2), emp(i3), dept(i4), dept(i5), dept(i26)

bag(i1, i2, i3)

emp.ename

Zapytanie powinno nam zwrócić referencje do wszystkich nazwisk pracowników



Inicjalizujemy ENVS i QRES. ENVS z binderami obiektów korzeniowych. QRES pusty.

Wyliczamy **bind**("emp").

Wynik na QRES. ENVS pozostaje bez zmian.

Robimy QRES.POP().

ENVS pozostaje bez zmian. QRES pusty.

emp(i1), emp(i2), emp(i3), dept(i4), dept(i5), dept(i26)

emp(i1), emp(i2), emp(i3), dept(i4), dept(i5), dept(i26)

bag(i1, i2, i3)

emp(i1), emp(i2), emp(i3), dept(i4), dept(i5), dept(i26)

Robimy nested(i1).

ENVS dostaje nową sekcję. QRES bez zmian.

ename(i16), works in(i17), job(i15), works in(i29)

emp(i1), emp(i2), emp(i3), dept(i4), dept(i5), dept(i26)

ename(i16), works_in(i17), job(i15), works in(i29)

emp(i1), emp(i2), emp(i3), dept(i4), dept(i5), dept(i26)

bag(i16)

Wyliczamy **bind**("ename"). Wynik wrzucamy na QRES.



Usuwamy sekcję z ENVS i wartość z QRES. Wartość z QRES trafia do resdot, więc resdot = bag{i16}.

Usuwamy sekcję z ENVS i wartość z QRES. Wartość z QRES trafia do resdot, więc resdot = bag{i16}.

emp(i1), emp(i2), emp(i3), dept(i4), dept(i5), dept(i26)

Robimy nested(i2). ENVS dostaje nową sekcję. QRES bez zmian.

salary(i18), works_in(i19), job(i20), ename(i21)

Usuwamy sekcję z ENVS i wartość z QRES. Wartość z QRES trafia do resdot, więc resdot = bag{i16}.

emp(i1), emp(i2), emp(i3), dept(i4), dept(i5), dept(i26)

Robimy nested(i2). ENVS dostaje nową sekcję. QRES bez zmian.

emp(i1), emp(i2), emp(i3), dept(i4), dept(i5), dept(i26)

ename(i21)

salary(i18), works_in(i19), job(i20),

Wyliczamy **bind**("ename"). Wynik wrzucamy na QRES.

salary(i18), works_in(i19), job(i20),
ename(i21)

emp(i1), emp(i2), emp(i3), dept(i4), dept(i5), dept(i26)

bag(i21)

Usuwamy sekcję z ENVS i wartość z QRES. Wartość z QRES trafia do resdot, więc resdot = bag{i16}.

emp(i1), emp(i2), emp(i3), dept(i4), dept(i5), dept(i26)

Robimy nested(i2). ENVS dostaje nową sekcję. QRES bez zmian.

ename(i21)

salary(i18), works_in(i19), job(i20),

emp(i1), emp(i2), emp(i3), dept(i4), dept(i5), dept(i26)

Wyliczamy **bind**("ename"). Wynik wrzucamy na QRES.

salary(i18), works_in(i19), job(i20), ename(i21)

emp(i1), emp(i2), emp(i3), dept(i4), dept(i5), dept(i26)

bag(i21)

Usuwamy sekcję z ENVS i wartość z QRES. Wartość z QRES do resdot, więc resdot = bag{i16, i21}.

Usuwamy sekcję z ENVS i wartość z QRES. Wartość z QRES trafia do resdot, więc resdot = bag{i16}.

emp(i1), emp(i2), emp(i3), dept(i4), dept(i5), dept(i26)

Robimy nested(i2). ENVS dostaje nową sekcję. QRES bez zmian.

ename(i21)

salary(i18), works_in(i19), job(i20),

emp(i1), emp(i2), emp(i3), dept(i4), dept(i5), dept(i26)

Wyliczamy **bind**("ename"). Wynik wrzucamy na QRES.

salary(i18), works_in(i19), job(i20), ename(i21)

emp(i1), emp(i2), emp(i3), dept(i4), dept(i5), dept(i26)

dept(13), dept(120)

Usuwamy sekcję z ENVS i wartość z QRES. Wartość z QRES do resdot, więc resdot = bag{i16, i21}.

emp(i1), emp(i2), emp(i3), dept(i4), dept(i5), dept(i26)

salary(i10), job(i11), ename(i12),

works_in(i13)

Robimy nested(i3). ENVS dostaje nową sekcję. QRES bez zmian.

emp(i1), emp(i2), emp(i3), dept(i4), dept(i5), dept(i26)

bag(i21)

Usuwamy sekcję z ENVS i wartość z QRES. Wartość z QRES trafia do resdot, więc resdot = bag{i16}.	emp(i1), emp(i2), emp(i3), dept(i4), dept(i5), dept(i26)
Robimy nested(i2). ENVS dostaje nową sekcję. QRES bez zmian.	salary(i18), works_in(i19), job(i20), ename(i21) emp(i1), emp(i2), emp(i3), dept(i4), dept(i5), dept(i26)
Wyliczamy bind (''ename''). Wynik wrzucamy na QRES.	<pre>salary(i18), works_in(i19), job(i20), ename(i21) emp(i1), emp(i2), emp(i3), dept(i4), dept(i5), dept(i26)</pre>
Usuwamy sekcję z ENVS i wartość z QRES. Wartość z QRES do resdot, więc resdot = bag{i16, i21}.	emp(i1), emp(i2), emp(i3), dept(i4), dept(i5), dept(i26)
Robimy nested(i3). ENVS dostaje nową sekcję. QRES bez zmian.	<pre>salary(i10), job(i11), ename(i12), works_in(i13) emp(i1), emp(i2), emp(i3), dept(i4), dept(i5), dept(i26)</pre>
	salary(i10), job(i11), ename(i12), works_in(i13)

Wyliczamy **bind**("ename"). Wynik wrzucamy na QRES.

emp(i1), emp(i2), emp(i3), dept(i4), dept(i5), dept(i26)

bag(i12)

bag(i21)



Usuwamy sekcję z ENVS i wartość z QRES. Wartość z QRES do resdot, resdot = bag{i16, i21, i12}.

Usuwamy sekcję z ENVS i wartość z QRES. Wartość z QRES do resdot, resdot = bag{i16, i21, i12}.

> Wrzucamy resdot na QRES. Koniec wykonywania zapytania.

emp(i1), emp(i2), emp(i3), dept (i4), dept(i5), dept(i26)

emp(i1), emp(i2), emp(i3), dept
(i4), dept(i5), dept(i26)

bag(i16, i21, i12)

Usuwamy sekcję z ENVS i wartość z QRES. Wartość z QRES do resdot, resdot = bag{i16, i21, i12}.

> Wrzucamy resdot na QRES. Koniec wykonywania zapytania.

emp(i1), emp(i2), emp(i3), dept (i4), dept(i5), dept(i26)

emp(i1), emp(i2), emp(i3), dept (i4), dept(i5), dept(i26)

bag(i16, i21, i12)

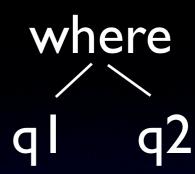
W ten sposób mamy nazwiska wszystkich pracowników





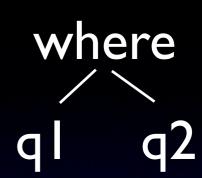
Operator where

q1 where q2



Operator where

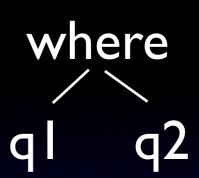
q1 where q2



- Zainicjalizować whereres = bag()
- Wykonać eval(q1) i zrobić q1res = QRES.POP()
- Dla każdego elementu x ∈ q1res wykonać:
 - Utworzyć nową sekcję na ENVS
 - Wykonać nested(x). Wynik wprowadzić do sekcji utworzonej w poprzednim kroku
 - Wykonać eval(q2) i zrobić q2res = QRES.POP()
 - Jeśli q2res == true, wtedy dodać x do whereres
 - Zamknąć sekcję ENVS
- Zrobić QRES.PUSH(whereres)

Operator where

q1 where q2



- Zainicjalizować whereres = bag()
- Wykonać eval(q1) i zrobić q1res = QRES.POP()
- Dla każdego elementu x ∈ q1res wykonać:
 - Utworzyć nową sekcję na ENVS
 - Wykonać nested(x). Wynik wprowadzić do sekcji utworzonej w poprzednim kroku
 - Wykonać eval(q2) i zrobić q2res = QRES.POP()
 - Jeśli q2res == true, wtedy dodać x do whereres
 - Zamknąć sekcję ENVS
- Zrobić QRES.PUSH(whereres)



Ćwiczenia