Struktury statyczne

Tablice jednowymiarowe (wektory):

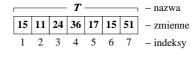
≽są zespołem określonej liczby zmiennych o wspólnej nazwie, które ponumerowano liczbami naturalnymi

- każda z nich ma przypisany na stałe tzw. indeks,

≻mogą przechowywać nie większą od ich długości liczbę elementów zbioru danych jednakowego typu zgodnego z zadeklarowanym typem tablicy

Np. tablica T:

Jarosław Sikorski - BUDOWA i ANALIZA ALGORYTMÓW, WIT 2006 r.



W zapisie symbolicznym T(6) oznacza 6 zmienną w tablicy T

Indeks może być określony przez bezpośrednie podanie wartości w odwołaniu do elementu tablicy, np. *T*(6),

lub użycie nazwy zmiennej o typie zgodnym z indeksem, np. T(X)

Zmienną \boldsymbol{X} nazywamy wtedy <u>zmienną indeksową</u> i wskazanie elementu tablicy wymaga odczytania jej aktualnej wartości

Jarosław Sikorski - BUDOWA i ANALIZA ALGORYTMÓW, WIT 2006 r.

 $\langle \Box \Box \rangle$

2

Algorytm sumowania N liczb zapamiętanych w tablicy T:

<u>Użyte struktury danych:</u>

tablica jednowymiarowa T o długości co najmniej N, zmienna N do przechowania ilości liczb, zmienna indeksowa K do sterowania iteracją i pomocnicza zmienna S do przechowywania wyniku.

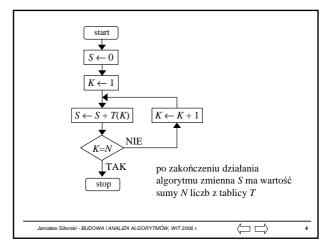
- 1. $S \leftarrow 0$ (ustalenie początkowej wartości sumy),
- 2. $K \leftarrow 1$ (ustalenie początkowej wartości zmiennej indeksowej),
- 3. wykonaj co następuje N razy:

3.1.
$$S \leftarrow S + T(K)$$
,

3.2.
$$K \leftarrow K + 1$$
,

4. odczytaj wartość zmiennej S.

Jarosław Sikorski - BUDOWA i ANALIZA ALGORYTMÓW, WIT 2006 r.



Algorytm sortowania bąbelkowego N liczb zapamiętanych w tablicy V :

<u>Użyte struktury danych:</u>

tablica jednowymiarowa V o długości co najmniej N, zmienna N do przechowania ilości liczb, zmienna indeksowa X do sterowania iteracją wewnętrzną i pomocnicza zmienna U.

- 1. wykonaj co następuje N-1 razy:
 - 1.1. $X \leftarrow 1$,
 - 1.2. dopóki X < N, wykonuj co następuje,

1.2.1. jeśli
$$V(X + 1) < V(X)$$
 to:

$$U \leftarrow V(X); \quad V(X) \leftarrow V(X+1); \quad V(X+1) \leftarrow U;$$

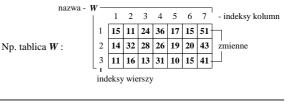
1.2.2. $X \leftarrow X + 1$.

Jarosław Sikorski - BUDOWA i ANALIZA ALGORYTMÓW, WIT 2006 r.

 $\langle \Box \rangle$

Tablice dwu – i więcej wymiarowe (macierze):

- ➤ są zespołem określonej liczby zmiennych o wspólnej nazwie, które oznaczono <u>dwoma lub więcej indeksami</u>,
- ➤ mogą przechowywać nie większą od ich rozmiaru liczbę elementów zbioru danych jednakowego typu zgodnego z zadeklarowanym typem tablicy



larosław Sikorski - BUDOWA i ANALIZA ALGORYTMÓW, WIT 2006 r.

W zapisie symbolicznym W(2,5) oznacza zmienną w tablicy Wpołożoną umownie na przecięciu 2. wiersza i 5. kolumny



 $\langle \Box \Box \rangle$

7

11

Jarosław Sikorski - BUDOWA i ANALIZA ALGORYTMÓW, WIT 2006 r.

Algorytm sumowania NxM liczb zapamiętanych w tablicy W:

Użyte struktury danych: tablica dwuwymiarowa $\textbf{\textit{W}}$ o rozmiarze co najmniej NxM, zmienne N i $\textbf{\textit{M}}$ do przechowania liczby zajętych "wierszy" i "kolumn", zmienna indeksowa \boldsymbol{K} do sterowania iteracją zewnętrzną, zmienna indeksowa \boldsymbol{L} do sterowania iteracją wewnętrzną i pomocnicza zmienna ${\bf S}$ do przechowywania wyniku.

- 1. $S \leftarrow 0$ (ustalenie początkowej wartości sumy),
- 2. $K \leftarrow 1$ (ustalenie początkowej wartości 1. zmiennej indeksowej),
- 3. wykonaj co następuje N razy:
 - 3.1. $L \leftarrow 1$ (ustalenie początkowej wartości 2. zm. indeksowej),
 - 3.2. wykonaj co następuje M razy:

3.2.1.
$$S \leftarrow S + W(K, L)$$
,

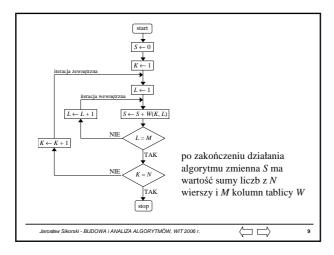
3.2.2.
$$L \leftarrow L + 1$$
,

3.3
$$K \leftarrow K + 1$$
,

4. odczytaj wartość zmiennej S.

Jarosław Sikorski - BUDOWA i ANALIZA ALGORYTMÓW, WIT 2006 r.



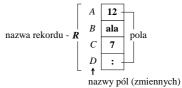


Rekordy:

ightharpoonup są zespołem określonej liczby zmiennych <u>różnych typów</u>, które mają własne nazwy oraz dodatkowo nazwę całego rekordu (te zmienne są nazywane polami rekordu),

> mogą przechowywać określoną liczbę elementów zbioru danych o różnych typach, ale typ elementu musi być zgodny z zadeklarowanym typem pola.

Np. rekord R:



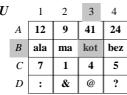
Jarosław Sikorski - BUDOWA i ANALIZA ALGORYTMÓW, WIT 2006 r.

10

W zapisie symbolicznym B.R oznacza pole (zmienną) o nazwie B z rekordu o nazwie R.

Różne rodzaje struktur statycznych można łączyć ze sobą

Można zadeklarować np. tablicę rekordów i odwoływać się potem do pól w indeksowanych rekordach, np. B.U(3)



Jarosław Sikorski - BUDOWA i ANALIZA ALGORYTMÓW, WIT 2006 r Struktury dynamiczne (implementacja wskaźnikowa)

Zmienne wskaźnikowe (wskaźniki):

wartością nadawaną zmiennej wskaźnikowej jest adres, pod którym można znaleźć w pamięci inną zmienną określonego typu,

> aby można było zapisać lub odczytać element danych w zmiennej wskazywanej, trzeba znać jej adres, czyli odczytać wartość zmiennej, która na nią wskazuje, tzw. wskaźnika.



12

W zapisie symbolicznym [P] oznacza zmienną wskazaną wartością (adresem) wskaźnika P

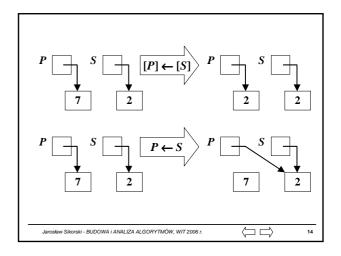
Czym różni się posługiwanie się adresami od posługiwania się nazwami zmiennych?

X 7 Y 2 X←Y X 2 Y 2

P S [P]←[S] P S 2

Z 2 1

Jarosław Sikorski - BUDOWA I ANALIZA ALGORYTMÓW, WIT 2006 г. 13



Wskaźnik może zawierać nie tylko adres pojedynczej zmiennej, ale także adres struktury danych np. rekordu.

Typ zmiennej wskaźnikowej musi zawsze zawierać dodatkowo określenie rodzaju obiektu, na który ta zmienna może wskazywać.

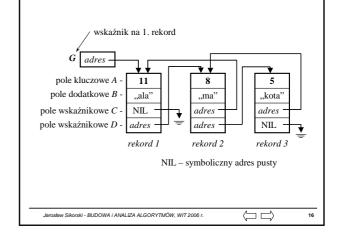
Jeśli umieścimy w rekordzie co najmniej jedno pole typu wskaźnikowego, to uzyskamy możliwość budowania dynamicznych struktur wskaźnikowych.

Takie struktury powstają z <u>identycznych</u> rekordów o takiej samej liczbie, nazwach i typach pól, wśród których jest co najmniej jedno pole wskaźnikowe.

Wartością tego pola jest adres innego rekordu w strukturze lub symboliczny adres pusty – NIL.

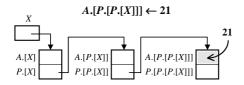
15

Jarosław Sikorski - BUDOWA i ANALIZA ALGORYTMÓW, WIT 2006 r.



W zapisie symbolicznym A.[P] oznacza pole A w rekordzie wskazanym wartością (adresem) wskaźnika P

Do pól rekordów w strukturze dynamicznej trzeba odwoływać się za pomocą wskaźników:



A – pole kluczowe P – pole wskaźnikowe X – wskaźnik na 1. rekord

W trakcie działania algorytmu można łatwo <u>modyfikować</u> dynamiczną strukturę wskaźnikową poprzez zmianę wartości pól wskaźnikowych w rekordach: poprzez podstawianie wartości jednych wskaźników pod wartości innych.

Ulega wtedy zmianie wewnętrzną struktura wskazań, która decyduje o drogach docierania do poszczególnych rekordów.

W oparciu o możliwość kreowania w pamięci nowych rekordów o zadanym schemacie i zwalniania miejsca zajmowanego przez niepotrzebne już rekordy można zdefiniować podstawowe operacje, za pomocą których można zmieniać liczbę rekordów w strukturze dynamicznej w trakcie działania algorytmu:

WSTAW (ang. INSERT) i USUŃ (ang. DELETE)

Jarosław Sikorski - BUDOWA i ANALIZA ALGORYTMÓW, WIT 2006 r.

18

