

ДОДАТОК А

Лістинг коду програми сортування на GPU

```
#include<thrust/device_vector.h>
#include<thrust/tuple.h>
#include<thrust/reduce.h>
#include<thrust/fill.h>
#include<thrust/generate.h>
#include<thrust/sort.h>
#include<thrust/sequence.h>
#include<thrust/copy.h>
#include<cstdlib>
#include<ctime>
#include<time.h>

using namespace thrust;

// return the biggest of two tuples
template<class T>
struct bigger_tuple {
    __device__ __host__
tuple<T,int> operator()(const tuple<T,int>&a, const tuple<T,int>&b)
{
    if (a > b) return a;
    else return b;
}
template<class T>
int max_index(device_vector<T>& vec) {

// create implicit index sequence [0, 1, 2, ... )
```

```

counting_iterator<int>begin(0); counting_iterator<int> end(vec.size());
tuple<T,int> init(vec[0],0);
tuple<T,int> smallest;

smallest = reduce(make_zip_iterator(make_tuple(vec.begin(), begin)),
make_zip_iterator(make_tuple(vec.end(), end)),
init, bigger_tuple<T>());
return get<1>(smallest);
}

// return the biggest of two tuples
template<class T>
struct smaller_tuple {
    __device__ __host__
tuple<T,int>operator()(const tuple<T,int>&a, const tuple<T,int>&b)
{
    if (a < b) return a;
    else return b;
}

};

template<class T>
int min_index(device_vector<T>& vec) {

// create implicit index sequence [0, 1, 2, ... )
    counting_iterator<int>begin(0); counting_iterator<int> end(vec.size());
tuple<T,int> init(vec[0],0);
tuple<T,int> smallest;

smallest = reduce(make_zip_iterator(make_tuple(vec.begin(), begin)),
make_zip_iterator(make_tuple(vec.end(), end)),

```

```

init, smaller_tuple<T>());
return get<1>(smallest);
}

int main(){

    thrust::host_vector<int> h_vec(1000000);
    thrust::sequence(h_vec.begin(), h_vec.end()); // values = indices

    // transfer data to the device
    thrust::device_vector<int> d_vec = h_vec;
    clock_t begin = clock();
    int index = max_index(d_vec);
    int min_i = min_index(d_vec);
    clock_t end = clock();

    std::cout << "MAX Value is: " << h_vec[index] << std::endl;
    std::cout << "MIN Value is: " << h_vec[min_i] << std::endl;
    std::cout << "Time: " << double(end - begin) / CLOCKS_PER_SEC <<
    std::endl;
    std::system("Pause");

    return 0;
}

```

ДОДАТОК Б

Лістинг коду програми сортування на CPU

```
#include<iostream>
#include<ctime>

using namespace std;
int main()
{
    setlocale(0,"Rus");
    srand((unsigned) time(NULL));
    int* ptr;
    int n;
    unsigned long int i;
    int min, max;
    int temp;
    time_t start, stop;

    cout<<"Ведите размер массива ";
    clock_t begin = clock();
    cin >> n;
    ptr = new int[n]; // динамически выделяем память
    for ( i = 0; i < n; i++)
        ptr[i] = rand() % 100; // заполняем случайными числами

/*for ( i = 0; i < n; i++)
    cout<< ptr[i] << " ";
    cout<< endl; */

    min = ptr[0];
```

```

for ( i = 1; i < n; i++)
if(min > ptr[i])
{
temp = ptr[i];
ptr[i] = min;
min = temp;
}

cout <<"Минимальный элемент "<< min << endl;

max = ptr[0];
for ( i = 1; i < n; i++)
if( max < ptr[i])
{
temp = ptr[i];
ptr[i] = max;
max = temp;
}

clock_t end = clock();
cout<<"Максимальный элемент "<< max << endl;
cout<<"Часвиконання "<<double(end - begin) / CLOCKS_PER_SEC << endl;
system("Pause");
}

```

ДОДАТОК В

УДК 004.032.24+004.312.44

АПАРАТНА РЕАЛІЗАЦІЯ ОБЧИСЛЕННЯ МАКСИМАЛЬНОГО І МІНІМАЛЬНОГО ЧИСЕЛ В МАСИВІ ДАНИХ

Цмоць Л.Г.¹⁾, Ігнатев І.В.²⁾, Данілов П.О.³⁾

Тернопільський національний економічний університет

¹⁾д.т.н., професор; ²⁾викладач; ³⁾магістрант

I. Постановка задачі

Навчання мережі на «сирому» наборі, як правило, не дає високих показників продуктивності. Існує ряд способів покращити «сприйняття» мережі, а саме: нормалізація, квантування та фільтрація. Існує велика кількість способів нормалізації вхідних даних. У більшості випадків, якщо вхідні дані є більш-менш рівномірними, для апаратної реалізації найкраще використовувати лінійну нормалізацію. Для апаратної реалізації такої нормалізації потрібно розробити методи та структури для обчислень таких базових операцій:

- визначення максимального числа з групи чисел;
- ділення.

Після нормалізації даних, у залежності від типу мережі, можуть використовуватися інші процедури попередньої обробки даних. Тому актуальною проблемою є розробка алгоритмів визначення максимального та мінімального чисел з масиву.

II. Мета роботи

Метою роботи є розробка алгоритмів та HBIC-структур пристрій визначення максимального та мінімального значень з масиву даних.

III. Виклад основного матеріалу

Аналіз методів і алгоритмів обчислення максимальних і мінімальних значень із масиву чисел показав, що для HBIC-реалізації найефективнішими є алгоритмами, які ґрунтуються на методі порозрядного порівняння [4]. Обчислення максимального A_{\max} і мінімального A_{\min} чисел із групи чисел $A_1, A_2, \dots, A_j, \dots, A_m$ за таким методом виконується послідовним порівнянням розрядів всіх чисел починаючи зі старшого. При кожному порівнянні отримуємо i -і розряди максимального і мінімального чисел, обчислення яких здійснюється за формулами:

$$\overline{A_{\max}} = \overline{\bigwedge_{j=1}^m a_j \wedge y_{ij}}, y_{ij} = 1$$

$$\overline{A_{\min}} = \overline{\bigwedge_{j=1}^m a_j \wedge z_{ij}}, z_{ij} = 1$$

де y_{ij}, z_{ij} - i -і розряди j -х слів управління; a_j - j -ий розряд j -числа; m - кількість чисел у групі.

Формування $(i+1)$ -х розрядів j -х слів управління виконується за формулами:

$$y_{(i+1)j} = (\overline{A_{\max}} \vee x_{ij}) \wedge y_{ij}$$

$$z_{(i+1)j} = (\overline{A_{\min}} \vee x_{ij}) \wedge z_{ij}$$

Процес синтезу паралельних HBIC-структур для обчислення максимальних і мінімальних чисел із групи чисел зводиться до виконання наступних етапів:

- виділення базової операції;
- просторово-часове відображення алгоритму;
- розробка схеми процесорного елемента (ПЕ), що реалізує базову операцію алгоритму;
- синтез HBIC-структур на базі ПЕ;
- організація інтерфейсу HBIC.

Виділена базова операція реалізується у вигляді процесорного елемента, схема процесорного елемента однотактного, конвеєрного пристрію та пристрію з вертикальним опрацюванням вхідних чисел зображена на рисунку 1.

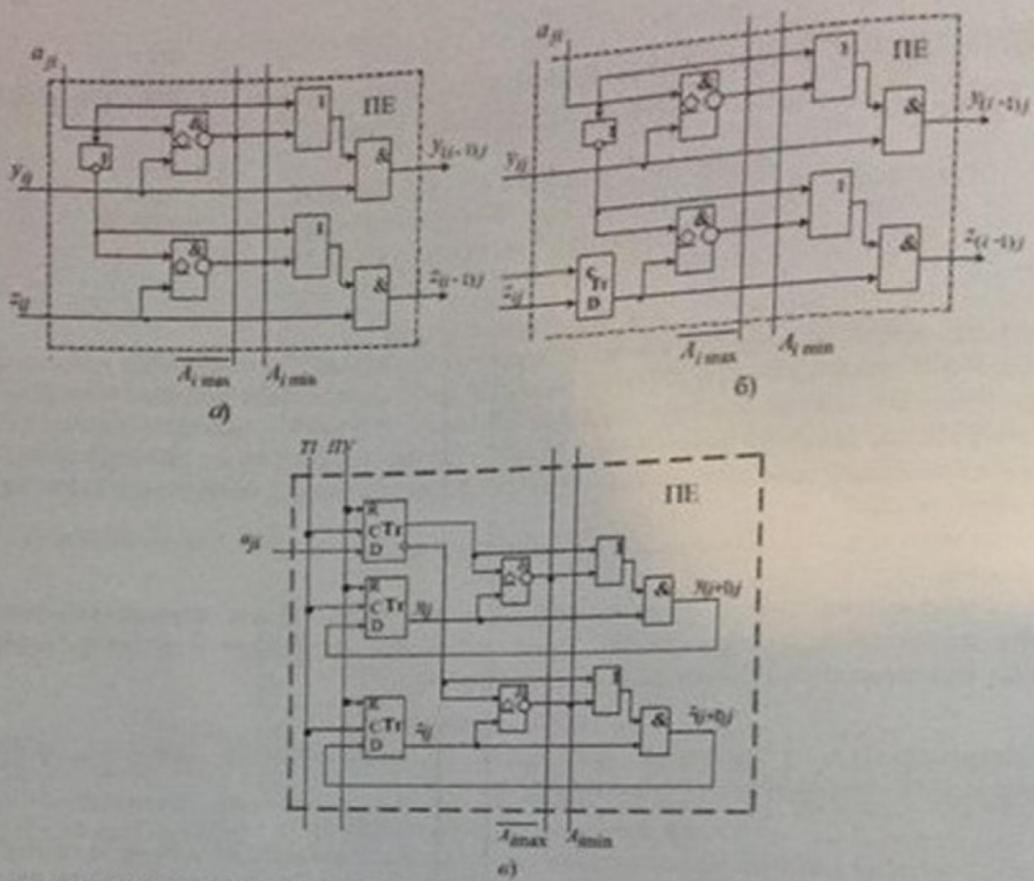


Рисунок 1 - Схеми процесорних елементів: а - однотактного пристрою; б - конвеєрного пристрою; в - пристрою з вертикальним опрацюванням вхідних даних.

Вартість НВІС-пристроїв обчислення максимальних і мінімальних значень із групи чисел в основному залежить від розміру кристала, яка визначається як витрати на обладнання, кількість зовнішніх виводів, число яких технологічно обмежене. Орієнтація структур сортування на НВІС-реалізацію вимагає зменшення числа виводів інтерфейсу та кількості з'єднань між процесорними елементами. Забезпечити ці вимоги можна використанням паралельно-вертикального алгоритму обчислення максимальних і мінімальних значень із групи чисел, при якому надходження чисел і видача результатів здійснюється розрядами.

Висновок

Аналіз методів і алгоритмів обчислення максимальних і мінімальних значень із масиву чисел показав, що для реалізації обчислення мінімальних і максимальних чисел у масиві даних найкраще реалізовувати способами, які ґрунтуються на методах порозрядного порівняння.

Час за який визначається мінімальні та максимальні числа з масиву даних за методом порозрядного порівняння визначається їх розрядністю а не кількістю.

Зменшено час обчислення максимального та мінімального числа з масиву даних за рахунок використання спільнної магістралі.

Список використаних джерел

- Нейроподібні методи, алгоритми та структури обробки сигналів і зображень у реальному часі: монографія / Ю.М. Рашкевич, Р.О. Ткаченко, І.Г. Імоша, Д.Д. Пелешко. – Львів: Видавництво Львівської політехніки, 2014. -256 с.
- Проблемно-ориентированные высокопроизводительные вычислительные системы: В.Ф. Гузик, В.Е. Золотовский. Учебное пособие. Таганрог:Изд-во ТРТУ, 1998. 236 с.
- Уоссерман Ф. Нейрокомпьютерная техника. – М.: Мир, 1992. – 259с.

ДОДАТОК Г

ДОДАТОК _

Довідка про використання результатів дипломної роботи



Ternopil National Economic University
Ministry of Education and Science of Ukraine
Glushkov Institute of Cybernetics
National Academy of Sciences of Ukraine

3 Peremoga Square, Ternopil, 46009, Ukraine
Tel: +380 (352) 475050 ext. 12234
Fax: +380 (352) 47-5053 (24 hrs)
www.ics.tneu.edu.ua ics@tneu.edu.ua

Науково-дослідний інститут
інтелектуальних комп'ютерних систем

Research Institute of
Intelligent Computer Systems

Тернопільський національний економічний
університет Міністерство освіти і науки України
Інститут кібернетики ім. В.М. Глушкова
Національна академія наук України

пл. Перемоги 3, Тернопіль, 46009, Україна
Tel: +380 (352) 475050 внутр. 12234
Факс: +380 (352) 47-5053 (24 год)
www.ics.tneu.edu.ua ics@tneu.edu.ua

Завідувачу кафедри
комп'ютерної інженерії
д.т.н., проф. О.М. Березькому

ДОВІДКА ПРО ВИКОРИСТАННЯ

Виконаний студентом групи КСМ-21 факультету комп'ютерних інформаційних технологій Тернопільського національного економічного університету Данілова П.О. дипломна робота на тему: «Апаратна реалізація обчислення максимальних і мінімальних значень чисел в масиві даних» відповідає профілю роботи науково-дослідного інституту, має практичну значимість і планується для використання.

Директор науково-дослідний інститут
інтелектуальних комп'ютерних систем
(підпис)

М.П.



Кочан В.В.