TRƯỜNG ĐẠI HỌC BÁCH KHOA HÀ NỘI VIỆN CNTT&TT

BÁO CÁO

Học phần: Thực hành kiến trúc máy tinh

Mã HP: IT3280

Mã lớp: 122032

Đề Bài

Tính gần đúng diện tích được giới hạn bởi một đường cong và đường thẳng.

Thành viên nhóm

STT	Họ và tên	MSSV
1	Bùi Vân Anh	20184026
2	Lê Ngọc Anh	20184031
3	Đinh Thị Duyên	20184085
4	Trần Quang Nam	20184161

Mục lục

1	Phân Công Công Việc	. 2
2	Floating-point arithmetic on an MIPS computer (dấu phẩy động)	. 3
	a. Nguyên tắc chung biểu diễn số thực	. 3
	b. Chuẩn IEEE754	. 3
	c. Dấu phẩy động trong MIPS	. 4
3	Trapezoid method (Phương pháp Hình Thang)	. 5
	a. Thuật toán, ý tưởng.	. 5
	b. Sơ đồ	. 6
	c. Công cụ sử dụng	. 7
4	CODE	. 7

1 Phân Công Công Việc

STT	Họ và Tên	Nội dung công việc	
1	Bùi Vân Anh	Code hàm tính diện tích	
		Viết báo cáo	
2	Lê Ngọc Anh	Tìm hiểu về dấu phẩy động	
		Làm slide	
3	Đinh Thị Duyên	Tìm hiểu thuật toán tính diện tích	
		Viết báo cáo phần phương pháp hình thang	
4	Trần Quang Nam	Code nhập xuất dữ liệu, kiểm tra điều kiện	
		Làm slide	

2 Floating-point arithmetic on an MIPS computer (dấu phẩy động)

a. Nguyên tắc chung biểu diễn số thực

Trong máy tinh số thực được biểu diễn bằng kiểu số dấu phẩy động (Floating Point Number)

Tổng quát: Một số thực X được biểu diễn theo kiểu số dấu phẩy động như sau:

$$X = \pm M*R^E$$

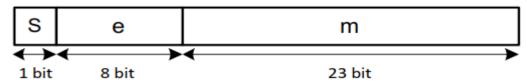
- M là phần định trị (Mantissa)
- R là cơ số (Radix)
- E là phần mũ (Exponent)

b. Chuẩn IEEE754

Chuẩn được dùng để biểu diễn phổ biến trong máy tính là IEEE754-2008

- Cơ số 2
- Các dạng:

Dang 32-bit (single-precision)



o S là bit dấu:

$$S = 0 \rightarrow S \hat{o}$$
 Dương

$$S = 1 \rightarrow S\hat{o} \hat{A}m$$

o e (8bit) là giá trị dịch chuyển của phần mũ E:

$$e = E + 127 \rightarrow E = e - 127$$

o m (23bit) là phần lẻ của phần định trị M:

$$M = 1.m$$

Công thức:

$$X = (-1)^{S}*1.m*2^{e-127}$$

$$S = 1 \rightarrow S\hat{o} \hat{a}m$$

$$e = 10000010_{(2)} = 130_{(10)} \rightarrow E = 130-127 = 3$$

$$\rightarrow$$
 X = -1.10101100₍₂₎ * 23 = -1101.011₍₂₎ = -13.375₍₁₀₎

Dang 64-bit (double-precision)



Dang 128-bit (Quadruple precision)

S	e		m	
		→-		
1 bit	15 bit		112 bit	

- Các quy ước đặc biệt
 - \circ Các bit của e bằng 0, các bit của m bằng 0, thì $X = \pm 0$ $\times 000\ 0000\ 0000\ 0000\ 0000\ 0000\ 0000\ 0000\ 0000\ a$ $X = \pm 0$

 - Các bit của e bằng 1, còn m có ít nhất một bit bằng 1, thì nó không biểu diễn cho số nào cả (NaN - not a number)

c. Dấu phẩy động trong MIPS

MIPS có bộ xử lý dấu phẩy động (Coprocessor 1) (FTU). Bộ xử lý này có thanh ghi riêng

- 32 thanh ghi 32-bit (single-precision): $f0,f1,f2,...,f31 \rightarrow Float$
- - \rightarrow Double

Các lệnh số dấu phẩy động chỉ thực hiện trên các thanh ghi số dấu phẩy động Môt số lênh cơ bản:

• Lệnh load và store:

lwc1, ldc1,swc1,sdc1 VD: ldc1 \$f8,32(\$s2)

• Các lệnh số học với số FP 32-bit (single-precision)

add.s, sub.s, mul.s, div.s

VD: add.s \$f0,\$f1,\$f6

• Các lênh số học với số FP 64-bit (doule-precision)

add.d, sub.d, mul.d, div.d

VD: mul.d \$f4, \$f4, \$f6

• Các lênh so sánh

c.xx.s, c.xx.d (trong đó xx là eq, lt, le, ...)

Thiết lập hoặc xóa các bit mã điều kiện

VD: c.lt.s \$f3, \$f4

• Các lênh rẽ nhánh dưa trên mã điều kiên

bc1t, bc1f

VD: bc1t TargetLabel

3 Trapezoid method (Phương pháp Hình Thang)

a. Thuật toán, ý tưởng.

Dữ kiện đề bài:

b : giá trị lớn nhất mà x nhận được

 $(b:2, 2 \le b \le 4)$

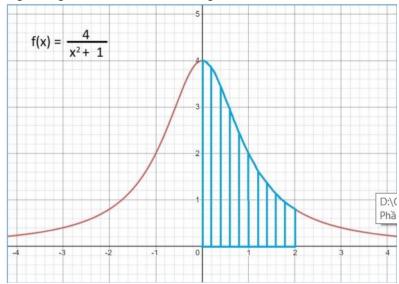
n: Số hình thang nhỏ hơn được chia ra.

 $(n \subset \mathbb{N}, 10 \le n \le 20).$

5

Biểu thức y $y = f(x) = \frac{4}{x^2 + 1}$

Yêu cầu: tính gần đúng diện tích giữa đường cong được xác định bởi hàm f(x), trục Ox và hai đường thẳng x = 0 và x = 0 tức là phần màu xanh như hình.



Phương pháp hình thang:

Chia hình thành n hình thang nhỏ hơn sao cho mỗi hình thang nhỏ có chiều cao bằng nhau.

$$h = b/n$$

Đáy bé và đáy lớn của các hình thang lần lượt là kết quả của biểu thức :

$$f(x) = \frac{4}{x^2 + 1}$$

Diễn tích hình thang nhỏ có độ dài cạnh là x_1, x_2

$$S_{12} = \frac{f(x_1) + f(x_2)}{2} \times h$$

Tổng diện tích của n hình thang chính là kết quả cần tìm:

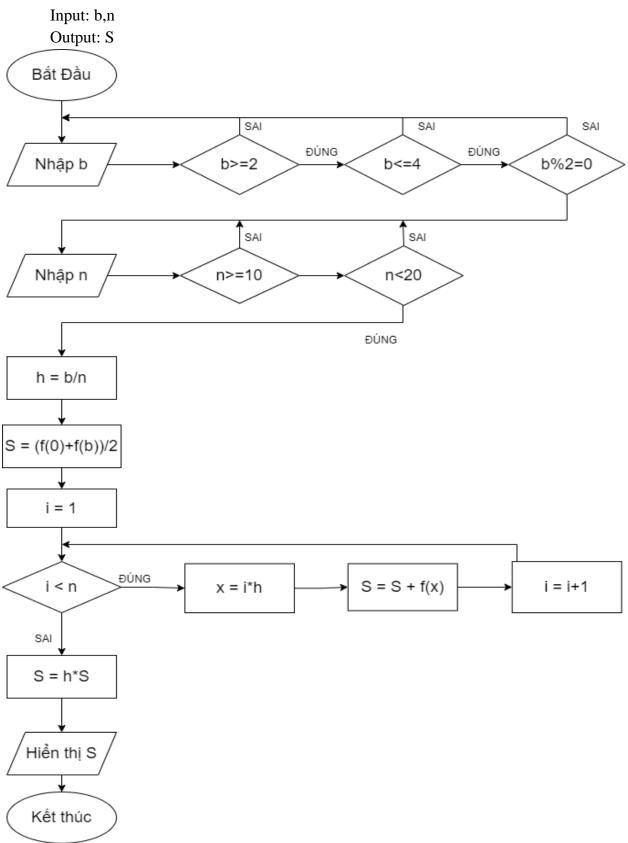
$$S = \frac{f(x_0) + f(x_1)}{2} \times h + \frac{f(x_1) + f(x_2)}{2} \times h + \dots + \frac{f(x_{n-1}) + f(x_n)}{2} \times h$$

$$S = h \times \left(\frac{f(x_0) + f(x_n)}{2} + f(x_2) + f(x_3) + \dots + f(x_{n-1})\right)$$

Với $x_0 = 0$; $x_n = b$

$$S = h \times \left(\frac{f(0) + f(b)}{2} + f(x_1) + f(x_2) + \dots + f(x_{n-1})\right)$$
$$x_i = i * h \text{ v\'oi } h = \frac{b}{n}$$

b. Sơ đồ



c. Công cụ sử dụng

System function : In ra thông báo nhập và xuất các dữ liệu.

Stack: Lưu dữ liệu trong quá trình thực hiện tính toán.

Chia chương trình thành các chương trình con để tính toán.

4 CODE

https://husteduvn-

 $\underline{my.sharepoint.com/:u:/g/personal/anh_bv184026_sis_hust_edu_vn/EV7jBO1kWppAi_LE2NNCb2vcBQ3a38z3MNVh7Bxbh0pgzUg?e=FNifoj}$