Pasaje por Copia y por Referencia Transformación de Estados

Algoritmos y Estructuras de Datos I

Recap: Tipo upla (o tupla)

- ▶ Uplas, de dos o más elementos, cada uno de cualquier tipo.
- ▶ $T_0 \times T_1 \times \cdots \times T_k$: Tipo de las k-uplas de elementos de tipos T_0 , T_1 , ... T_k , respectivamente, donde k es fijo.
- ► Ejemplos:
 - $\blacktriangleright~\mathbb{Z}\times\mathbb{Z}$ son los pares ordenados de enteros.
 - $ightharpoonup \mathbb{Z} imes \mathsf{Char} imes \mathsf{Bool}$ son las triplas ordenadas con un entero, luego un carácter y luego un valor booleano.
- ▶ nésimo: $(a_0, ..., a_k)_m$ es el valor a_m en caso de que $0 \le m \le k$. Si no, está indefinido.
- ► Ejemplos:
 - $(7,5)_0 = 7$
 - $('a', Domingo, 78)_2 = 78$

Recap

- Lógica Proposicial. Cuantificación. Conectivos. Lógica Ternaria.
- ▶ Tipos de datos: enteros, reales, booleanos, secuencias, tuplas
- Especificación: Pre y postcondición. Argumentos de Entrada y de Salida.
- ► C++: Variables y operaciones sobre tipos de datos. Estructuras de control
- ► C++: Vectores y Entrada-Salida de consola y de archivos con << y >>

Tuplas en C++

- ▶ La biblioteca tuple nos permite definir y usar tuplas en C++
- ► Específico al stándard C++11
- Operaciones:
- 1 tuple < int, int> par = $\{7,5\}$; // Declara un par de dos enteros
- 2 tuple $\langle int, int \rangle$ otroPar = $\{1,1\}$;
- $_3$ tuple<**char**,WeekDay,**int**> terna = {'x',SUNDAY, 78}; // Declara una terna
- 4 int value1 = get<0>(par); // obtiene el primer componente del par
- int value2 = get<2>(terna); // obtiene el tercer componente de la terna
- otroPar = par; // sobreescribe el contenido de otroPar con par

Tuplas en C++

```
tuple<int,int> par = \{7,5\}; // Declara un par de dos enteros
int value1 = get<0>(par); // obtiene el primer componente del par
get<0>(par) = 15; // modifica el valor del primer componente del par
```

▶ No se hace la asignación, C++ llama a una operación

Pasaje de argumentos por copia

- ► Hasta ahora los argumentos entre funciones se pasaron siempre por copia.
- ▶ ¿Qué pasa cuando ejecuto el siguiente programa?

Demo # 0

```
#include <iostream>
#include <tuple>
   using namespace std;
 5 int main() {
     tuple<int,char> par;
     int v1 = 0;
     char v2 = ';
     cout << "Ingrese un valor entero:" << endl;</pre>
     cin >> v1:
   cout << "Ingrese un caracter:" << endl;</pre>
     cin >> v2;
13 get < 0 > (par) = v1;
    get<1>(par) = v2;
   cout << "La tupla contiene {" << get<0>(par);
     cout << "," << get<1>(par) << "}" << endl;
     return 0:
18
```

Demo #1: Pasaje por copia

```
#include <iostream>
using namespace std;

void cambiarValor(int x) {
    x = 15;
    }

int main() {
    int y = 10;
    cambiarValor(y);
    cout << "El valor de y es" << y << endl; // que valor se imprime?
    return 0;
}
```

Pasaje de argumentos en C++

Pasaje por valor (o por copia)

- ► Coloca en la posición de memoria del argumento de entrada el valor de la expresión usada en la invocación.
- ► Si la función modifica el valor, no se cambian las variables en el llamador.
- ▶ Declaración de la función: int f(int b);
- ▶ Invocación de la función: f(x), o bien f(x+5) o bien f(5).
- ▶ Es el modo *por defecto* de pasaje de argumentos en C++.

Pasaje de argumentos por referencia

► Modificamos el pasaje de parámetros con & para indicar que es una referencia y no una copia:

Pasaje de argumentos por referencia

Pasaje por referencia

- ► La función recibe una dirección de memoria donde encontrar el argumento.
- La función puede leer esa posición de memoria pero también puede escribirla.
- ► Todas las asignaciones hechas dentro del cuerpo de la función cambian el contenido de la memoria del llamador.
- La expresión con la que se realiza la invocación debe ser necesariamente una *variable*.
- ▶ Declaración de la función: int f(int &b);
- ▶ Invocación de la función: f(x), pero no f(x+5) ni f(5).

Demo #2: Pasaje por referencia

```
#include <iostream>
using namespace std;

void cambiarValor(int &x) { // pasaje por referencia}

x = 15;

int main() {
int y = 10;
cambiarValor(y);
cout << "El valor de y es" << y << endl; // que valor se imprime?
return 0;
}
```

Ejemplos de pasaje de argumentos en C++

Pasaje por referencia vs. Pasaje por copia

```
void A_por_ref(int &i) {
    i = i-1;
}

void A_por_copia(int i) {
    i = i-1;
}

void C() {
    int j = 6;
        // En este momento tenemos j == 6;
    A_por_ref(j);
        // Ahora tenemos j == 5;
    A_por_copia(j);
        // Seguimos teniendo j == 5;
}
```

Demo #3: Pasaje de vectores

```
#include <iostream>
#include <vector>
using namespace std;

void cambiarVector(vector<int> s) {
    s[0] = 15;
}

int main() {
    vector<int> v;
    v.push_back(0);
    cambiarVector(v);
    cout << v[0] << endl; // que se imprime por consola?
    return 0;
}
```

Pasaje de parámetros por referencia

- ▶ Del mismo modo que podemos indicar que un entero se pasa por referencia con int &a, podemos hacer lo mismo con:
 - ▶ float &f (pasar por referencia un float)
 - ▶ bool &b (pasar por referencia un bool)
 - ▶ char &c (pasar por referencia un char)
- ▶ ¿Qué pasa con los vectores (ejemplo: vector<int>)?

Pasaje de vectores por copia

- ► Se imprime 0 ya que el vector que se modifica es una copia del vector v.
- ▶ Del mismo modo que con los tipos básicos, los vectores también por defecto se pasan por copia.
 - ► La copia realiza la operación = que efectúa una copia elemento a elemento

Demo #4: Pasaje de vectores por referencia

```
#include <iostream>
#include <vector>
using namespace std;

void cambiarVector(vector<int> &s) { // pasaje por referencia}

s[0] = 15;

int main() {
vector<int> v;
v.push_back(0);
cambiarVector(v);
cout << v[0] << endl; // que se imprime por consola?
return 0;
}
```

Demo #5: Aliasing

Aliasing

- ► El operador & permite indicar que usaremos la referencia en lugar de la copia de una variable.
- ► En el ejemplo anterior se imprime 15 ya que el vector que se modifica es un alias al vector original v.
- ▶ Decimos una variable es un alias de otra variable si ambas apuntan a la misma porción de la memoria.

Ejemplo de pasaje por referencia

```
void prueba(int &x, int &y) {
    x = x + y;
    y = x - y;
    x = x - y;
}
¿Qué hace la invocación prueba(a,a)?
```

- 1. Primero, la instrucción x=x+y almacena a+a en x. Como hay alias, el valor de y es el mismo que x.
- 2. Luego, y=x-y ejecuta el valor de x (a+a) menos el valor de y (a+a). Por lo tanto guarda 0 en x e y.
- 3. Finalmente, se ejecuta 0-0 que resulta en 0, el cual es almacenado en x
- 4. Por lo tanto, el resultado final es que el valor que se almacena en *a* es 0.

Parámetros in, out, inout

- ► En nuestro lenguaje de especificación los parámetros de una función pueden ser in, out o inout.
 - ▶ in: parámetros de entrada
 - out: parámetros de salida
 - ▶ inout: parámetros de entrada y de salida
- ▶ ¿Que podemos usar en C++ para implementar cada uno de estos parámetros?
 - ▶ Para un parámetro in: un argumento que se pase por copia.
 - Para un parámetro inout: un argumento que se pase por referencia.
 - ► Para un parámetro out:
 - un argumento que se pase por referencia, o
 - ▶ el valor de retorno de la función

Intervalo

Break!

Resumen: Pasaje por copia vs. pasaje por referencia

Pasaje por copia	Pasaje por referencia
Por defecto. No es necesario	Hay que anotar el parámetro
anotar el parámetro	usando &
Crea una copia del dato	Crea un alias al dato
Los cambios son locales	Los cambios modifican
a la función	el dato original
in, out	inout, out

Transformación de estados

- ► Llamamos estado de un programa a los valores de todas sus variables en un punto de su ejecución:
 - 1. Antes de ejecutar la primera instrucción,
 - 2. entre dos instrucciones, y
 - 3. después de ejecutar la última instrucción.
- ► Podemos considerar la ejecución de un programa como una sucesión de estados.
- La asignación es la instrucción que permite pasar de un estado al siguiente en esta sucesión de estados.
- Las estructuras de control se limitan a especificar el flujo de ejecución (es decir, el orden de ejecución de las asignaciones).

Corrección de un programa

- ▶ **Definición.** "Decimos que un programa S es correcto respecto de una especificación dada por una precondición P y una postcondición Q, si siempre que el programa comience en un estado que cumple P, el programa **termina su ejecución**, y en el estado final **se cumple** Q".
- **Notación.** Cuando S es correcto respecto de la especificación (P,Q), lo denotamos con la siguiente tripla de Hoare:

$$\{P\} S \{Q\}.$$

Afirmaciones sobre estados

- ► Sea el siguiente programa que se ejecuta con estado inicial { *True* }.
- True
 int x = 0;
 {x = 0}
 x = x + 3;
 {x = 3}
 x = 2 * x;
 {x = 6}
- ▶ ¿Finaliza siempre el programa? Sí, porque no hay ciclos
- ¿Cuál es el estado final al finalizar su ejecución? $\{x = 6\}$

Triplas de Hoare

Si la siguiente Tripla de Hoare es verdadera:

Entonces:

Cuando se ejecuta el programa S partiendo de un estado inicial que satisface P, entonces el programa S termina y el estado final satisface Q

Afirmaciones sobre estados

- Sea el siguiente programa que se ejecuta con estado inicial con una variable a ya definida ($\{a = A_0\}$).
- ▶ $\{a = A_0\}$ int b = a + 2; $\{a = A_0 \land b = A_0 + 2\}$ int result = b - 1; $\{a = A_0 \land b = A_0 + 2 \land result = (A_0 + 2) - 1 = A_0 + 1\}$
- ➤ ¿Finaliza siempre el programa? Siempre finaliza porque no hay ciclos
- ▶ ¿Cuál es el estado final al finalizar su ejecución? $\{a = A_0 \land b = A_0 + 2 \land result = A_0 + 1\} \Rightarrow \{result = a + 1\}$

Afirmaciones sobre estados

► Sea la siguiente especificación para incrementar en una unidad el valor de un entero.

```
▶ proc spec_incrementar(in a : ℤ, out result : ℤ){
    Pre {True}
    Post {result = a + 1}
}
```

► ¿Es el siguiente programa S correcto con respecto a su especificación?

Ejemplo

- ► Sea el siguiente programa que se ejecuta con estado inicial con una variable *a* de entrada y cuyo valor nunca es modificado durante la ejecución del programa.
- ► {True} int b = a + 2; {b = a + 2} int result = b - 1; { $b = a + 2 \land result = (a + 2) - 1 = a + 1$ }

Variables de entrada

- Si una variable a:
 - ► Es una variable de entrada que se pasa por copia,
 - ▶ Su valor permanece constante a lo largo de la ejecución de programa (i.e. no existe ninguna asignación en el programa)
- ► Entonces $a = A_0$ es siempre verdadero a lo largo de toda la ejecución del programa y omitiremos introducir la metavariable A_0 como abuso de notación y usaremos únicamente a.

Afirmaciones sobre estados

- ► Cuando modificamos una de las variables con datos de entrada, siempre necesitamos introducir metavariables para hacer referencia al valor inicial de la variable, del mismo modo que hacíamos para especificar.
- ▶ Llamamos A_0 al valor inicial de la variable a.

```
► \{a = A_0\}

a = a + 2;

\{a = A_0 + 2\}

a = a - 1;

\{a = (A_0 + 2) - 1 = A_0 + 1\}
```

Intercambiando los valores de dos variables

► **Ejemplo:** Intercambiamos los valores de dos variables, pasando por una variable auxiliar.

```
▶ proc swap(inout a: ℤ, inout b: ℤ) {
    Pre \{a = A_0 \land b = B_0\}
    Post \{a = B_0 \land b = A_0\}
}

▶ \{a = A_0 \land b = B_0\}
    int temp = a;
    \{a = A_0 \land b = B_0 \land temp = A_0\}
    a = b;
    \{a = B_0 \land b = B_0 \land temp = A_0\}
    b = temp;
    \{a = B_0 \land b = A_0 \land temp = A_0\}
```

Alternativas

- Sea el siguiente programa con una variable a de entrada cuyo valor no se modifica (i.e. podemos asumir $a=A_0$ como constante)
- ► Cuando tenemos una alternativa, debemos considerar las dos ramas por separado.
- ► Por ejemplo:

```
int modulo(int a) {
    int b = 0;
    if( a > 0 ) {
        b = a;
    } else {
        b = -a;
    }
    return b;
    }
}
```

▶ Verificamos ahora que b = |a| después de la alternativa.

Intercambiando los valores de dos variables enteras

- ► **Ejemplo:** Intercambiamos los valores de dos variables, pero sin una variable auxiliar!
- ▶ $\{a = A_0 \land b = B_0\}$ a = a + b; $\{a = A_0 + B_0 \land b = B_0\}$ b = a - b; $\{a = A_0 + B_0 \land b = (A_0 + B_0) - B_0\}$ $\equiv \{a = A_0 + B_0 \land b = A_0\}$ a = a - b; $\{a = A_0 + B_0 - A_0 \land b = A_0\}$ $\equiv \{a = B_0 \land b = A_0\}$

Alternativas

▶ Rama positiva:

```
Se cumple la condición \{b = 0 \land B\} \equiv \{b = 0 \land a > 0\} b = a; \{b = a \land a > 0\} \Rightarrow \{b = |a|\}
```

► Rama negativa:

```
No se cumple la condición \{b=0 \land \neg B\} \equiv \{b=0 \land a \leq 0\} b=-a; \{b=-a \land a \leq 0\} \Rightarrow \{b=|a|\}
```

- ▶ En ambos casos vale b = |a|
- Por lo tanto, esta condición vale al salir de la instrucción alternativa.

Estados y ciclos

- ▶ Usamos estados para especificar los valores de las variables a lo largo de la ejecución de los programas.
- ▶ ¡Pero el cuerpo de un ciclo se puede ejecutar muchas veces! ¿Cómo hacemos para intercalar estados en este caso?
- ► Un sólo estado entre cada par de instrucciones consecutivas no permite caracterizar lo que sucede en todas las iteraciones ¿... o sí?
- ▶ ¡En la próxima teórica hablaremos sobre Invariantes de Ciclos!

Bibliografía

- ▶ B. Stroustrup. The C++ Programming Language.
 - ▶ 12.2 Argument Passing
- ► David Gries The Science of Programming
 - ► Chapter 6 Using Assertions to Document Programs
 - ► Chapter 6.1 Program Specifications
 - ► Chapter 6.2 Representing Initial and Final Values of Variables
 - ► Chapter 6.3 Proof Outlines (transformación de estados, alternativas)