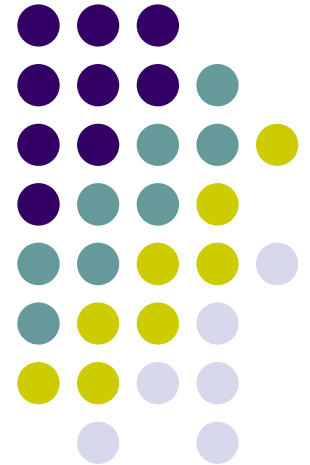
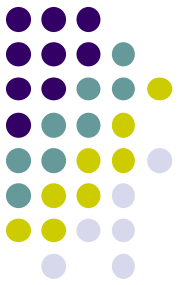


Modularización

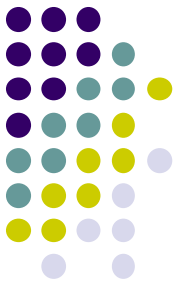


Programación en Bloque Monolítico



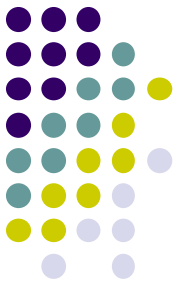
- Pocas variables representando diferentes cosas;
- Inviabiliza grandes sistemas de programación
 - Un único programador pues no hay división del programa
 - Inducción a errores por causa de la visibilidad de variables y flujo de control irrestricto
 - Dificulta la reutilización de código
- Eficiencia de programación pasa a ser cuello de botella

Proceso de Resolución de Problemas Complejos



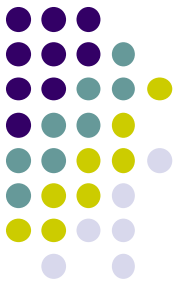
- Uso de Dividir para Conquistar
 - Resolución de varios problemas menos complejos
 - Aumenta las posibilidades de reutilización
- Técnicas de Modularización objetivan Dividir para Conquistar
 - Tornan más fácil el entendimiento del programa
 - Segmentan el programa
 - Encapsulan los datos – agrupan datos y procesos logicamente relacionados

Sistemas de Gran Porte



- Características
 - Gran número de entidades de computación y líneas de código.
 - Equipo de programadores
 - Código distribuído en varios archivos fuente
 - Conveniente no recompilar partes no alteradas del programa.

Sistemas de Gran Porte

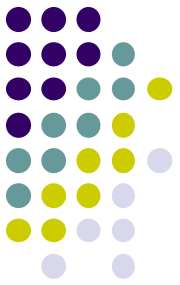


- Módulo
 - Unidad que puede ser compilada separadamente
 - Propósito único.
 - Interfaz apropiada con otros módulos.
 - Reutilizable y Modificable.
 - Puede contener uno o más tipos, variables, constantes, funciones, procedimientos.
 - Debe identificar claramente su objetivo y como lo alcanza.

Abstracción

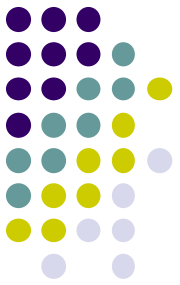


- Fundamental para la Modularización
- Selección de lo que debe ser representado
- Posibilita el trabajo en niveles de implementación y uso
- Uso diseminado en la computación



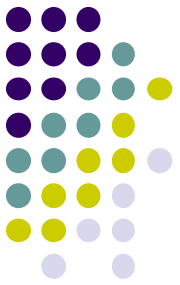
Abstracción

- Ejemplos de uso en la computación
 - Comandos del SO
 - Assemblers
 - LPs
 - Programa de Reservas
- Modos
 - LP es abstracción sobre el hardware
 - LP ofrece mecanismos para el programador crear sus abstracciones sobre el problema
 - El segundo modo fundamenta la modularización



Tipos de Abstracciones

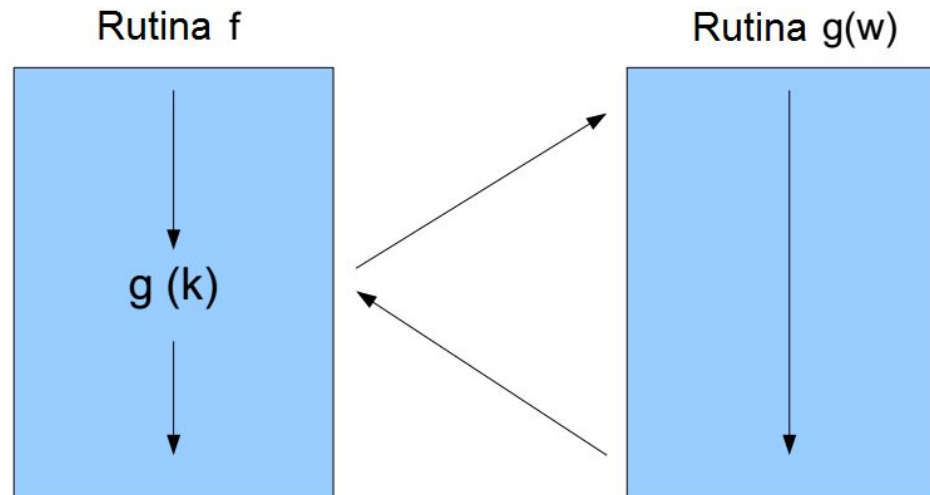
- Abstracciones de Processos
 - Abstracciones sobre el flujo de control del programa
 - Suprogramas o rutinas– funciones de la biblioteca estándar de C (*printf*)
- Abstracciones de Datos
 - Abstracciones sobre las estructuras de datos del programa
 - Tipos de Datos – tipos de la biblioteca estándar de C (*FILE*)



Abstracciones de Procesos

- Subprogramas o rutinas

- Permiten segmentar el programa en varios bloques lógicamente relacionados permitiendo reuso trechos de código que operan sobre datos diferenciados
- Modularizaciones efectuadas con base en el tamaño del código (mito antiguo) poseen baja calidad
- Propósito único y claro facilita legibilidad, depuración, mantenibilidad y reutilización.

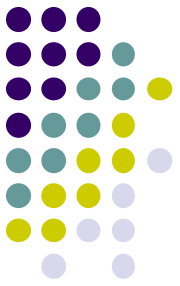


Perspectivas del Usuario y del Implementador del Subprograma



- Usuario
 - Interesa lo que el subprograma hace
 - Como usar es importante
 - Como lo hace es poco importante o no es importante
- Implementador
 - Importante es como el subprograma realiza la funcionalidad

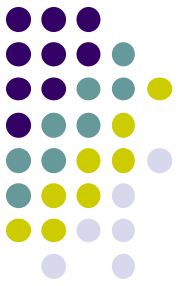
Perspectivas del Usuario e del Implementador Sobre Función



```
int factorial(int n) {  
    if (n<2) {  
        return 1;  
    } else {  
        return n * factorial (n - 1);  
    }  
}
```

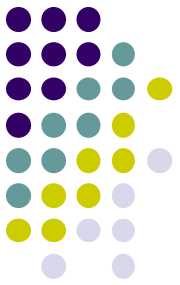
- Usuario
 - Función factorial es mapeamiento de n para $n!$
- Implementador
 - Uso de algoritmo recursivo

Perspectivas del Usuario y del Implementador Sobre Procedimiento



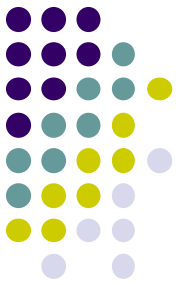
```
void ordena (int numeros[50]) {  
    int j, k, aux ;  
    for (k = 0; k < 50; k++) {  
        for (j = 0; j < 50; j++) {  
            if (numeros[j] < numeros[j+1]) {  
                aux = numeros[j];  
                numeros[j] = numeros[j+1];  
                numeros[j+1] = aux;  
            }  
        }  
    }  
}
```

- Usuario
 - Ordenación de vector de enteros
- Implementador
 - Método de la burbuja



Parámetros

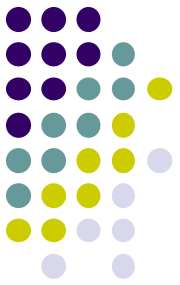
- Los parámetros son un canal de comunicación entre una rutina llamadora y una llamada
- En la rutina llamadora, el parámetro es técnicamente llamado de argumento o parámetro real.
- En la rutina llamada, el parámetro es llamado de parámetro formal
- Tipos comunes de paso de parámetros: Valor, Referencia, Valor/Resultado, Nombre.



Parámetros

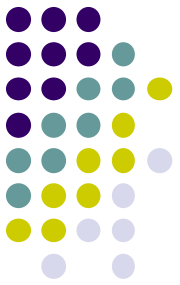
¿Cuál es el impacto de la ausencia de parámetros?

```
int altura, largo, ancho;
int volume () { return altura * largo * ancho; }
main() {
    int a1 = 1, l1 = 2, c1 = 3, a2 = 4, l2 = 5, c2 = 6;
    int v1, v2;
    altura = a1;
    largo = l1;
    ancho = c1;
    v1 = volume();
    altura = a2;
    largo = l2;
    ancho = c2;
    v2 = volume();
    printf ("v1: %d\nv2: %d\n", v1, v2);
}
```



Parámetros

- Ausencia reduce
 - Facilidad de Escritura
 - Necesario incluir operaciones para atribuir los valores deseados a las variables globales
 - Legibilidad
 - En llamada de `volume()` no existe cualquier mención a la necesidad de uso de los valores de las variables altura, largura y comprimento
 - Confiabilidad
 - No exige que sean atribuidos valores a todas las variables globales utilizadas en `volume`



Parâmetros

- Resuelven esos problemas

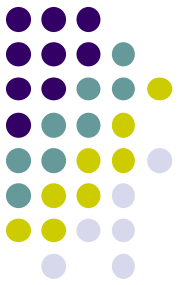
```
int volume (int altura, int largura, int comprimento) {  
    return altura * largura * comprimento;  
}  
  
main() {  
    int a1 = 1, l1 = 2, c1 = 3, a2 = 4, c2 = 5, l2 = 6;  
    int v1, v2;  
    v1 = volume(a1, l1, c1);  
    v2 = volume(a2, l2, c2);  
    printf ("v1: %d\nv2: %d\n", v1, v2);  
}
```


Parámetros Reales, Formales y Argumentos



- **Parámetro formal**
 - Identificadores listados en la cabecera del subprograma y usados en su cuerpo
- **Parámetro real**
 - Valores, identificadores o expresiones utilizados en la llamada del subprograma
- **Argumento**
 - Valor pasado del parámetro real para el parámetro formal

Parámetros Reales, Formales y Argumentos

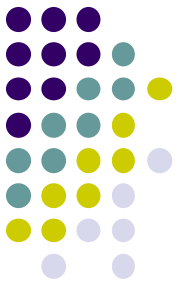


Parámetro formal

```
float area (float r) {  
    return 3.1416 * r * r;  
}  
  
main() {  
    float diametro, resultado;  
    diametro = 2.8;  
    resultado = area (diametro/2);  
}
```

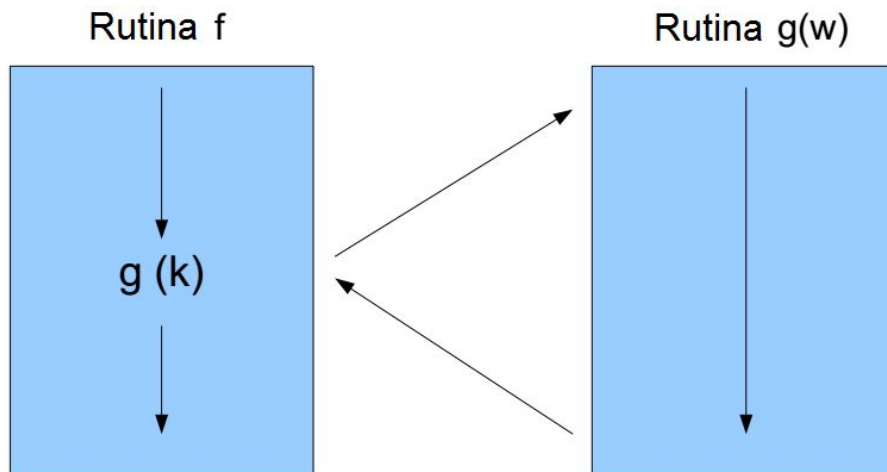
Parámetro real = diámetro / 2
Argumento = 1.4

- Correspondencia entre parámetros reales y formales puede ser
 - Posicional
 - Por palabras clave

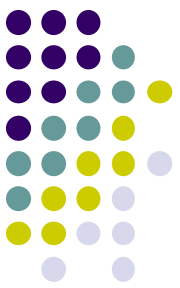


Paso de Parámetros por Valor

- En este modo, en la transferencia de ejecución de la rutina llamadora para la llamada es realizada una **copia** del valor del argumento para el parámetro.
- A rutina llamada “no consigue modificar el valor” del argumento pasado
- Este modo provee apenas valores de entrada para una dada rutina llamada (unidireccional de entrada variable)
- Facilita la recuperación del estado del programa en interrupciones inesperadas
- Ejemplo: paso de parámetro en C, Java.



```
void g (int w) {  
    w++;  
    printf("%d\n", w);  
}  
  
int main() {  
    int k = 1;  
    g(k);  
    printf("%d\n", k);  
    return 0;  
}
```

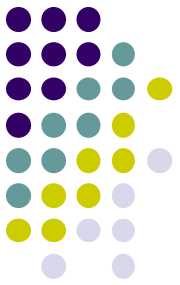


Paso de Parámetros por Referencia

- En este modo, en la transferencia de ejecución de la rutina llamadora para la llamada el parámetro pasa a ser un “sinónimo” del argumento.
- Cualquier modificación del parámetro altera el argumento que fue informado en la función llamadora
- Más eficiente por no involucrar copia de datos
- Puede ser ineficiente en implementación distribuída

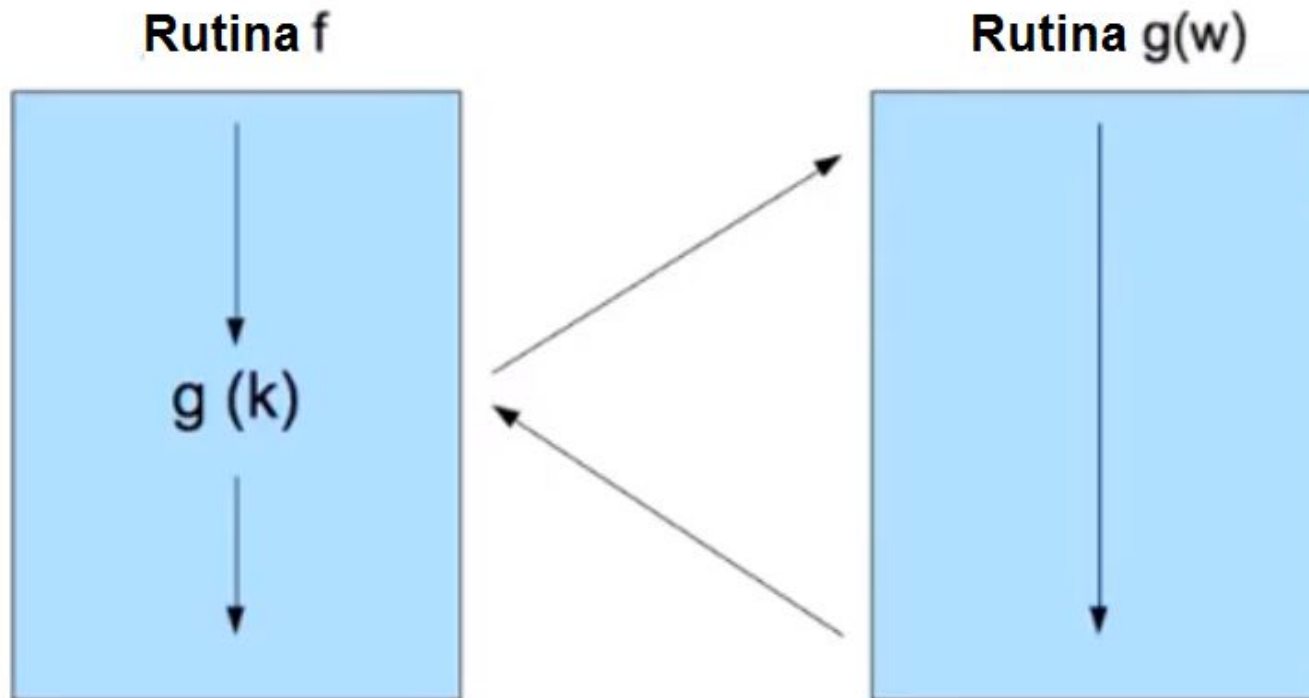
```
2 #include "stdio.h"
3
4 void g (int *w) {
5     (*w)++;
6     printf("%d\n", *w);
7 }
8
9 int main() {
10     int k = 1;
11     g(&k);
12     printf("%d\n", k);
13     return 0;
14 }
15
```

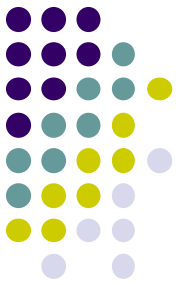
```
2 #include "stdio.h"
3
4 void g (int *w) {
5     (*w)++;
6     printf("%d\n", *w);
7 }
8
9 void g2 (int &w) {
10     w++;
11     printf("%d\n", w);
12 }
13
14 int main() {
15     int k = 1;
16     //g(&k);
17     g2(k);
18     printf("%d\n", k);
19     return 0;
20 }
21
```



Paso de Parámetros por Resultado

- Modo dual al paso por valor
- O sea, este modo permite el retorno de valores de salida actualizados por una dada rutina llamada
- El valor inicial del argumento pasado es desconsiderado





Paso de Parámetros por Resultado

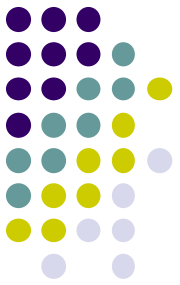
La copia no es en la ida es en la vuelta

```
2  #include "stdio.h"
3
4  void g (out int w) {
5      w = 1;
6      printf("%d\n", w);
7  }
8
9  int main() {
10     int k/* = 1*/;
11     g(k);
12     printf("%d\n", k);
13     return 0;
14 }
15
```



Paso de Parámetros por Valor- Resultado

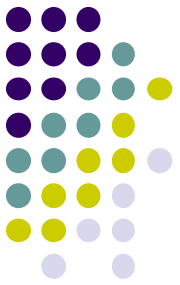
- Combina los modos valor y resultado
- Difiere del paso por referencia, pues las áreas de memoria para argumento y parámetro son distintas entre las rutinas llamadora y llamada
- La ejecución entre este modo y el de referencia podría ser diferente, por ejemplo en un programa multithreaded



Paso de Parámetros por Nombre

- Típicamente utilizado cuando queremos pasar un argumento que será posteriormente evaluado.
- Ejemplo a seguir, en Algol, extraído del link abajo:
- http://en.wikipedia.org/wiki/Jensen%27s_Device
- Imagine que queramos computar la siguiente fórmula:

$$H_{100} = \sum_{i=1}^{100} \frac{1}{i}$$



Paso de Parámetros por Nombre

En Algol, esto puede ser hecho de la siguiente forma:

```
begin
```

```
    integer k;
```

```
    real procedure sum (i, lo, hi, term);
```

```
        value lo, hi;
```

```
        integer i, lo, hi;
```

```
        real term;
```

```
        comment term pasado por nombre, así como i;
```

```
    begin
```

```
        real temp;
```

```
        temp := 0;
```

```
        for i := lo step 1 until hi do
```

```
            temp := temp + term;
```

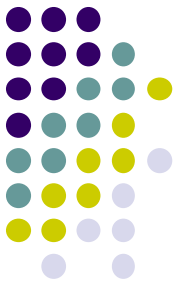
```
        sum := temp
```

```
    end;
```

```
    comment observe la correspondencia entre la notación matemática y la llamada a la función  
    sum;
```

```
    print (sum (k, 1, 100, 1/k))
```

```
end
```

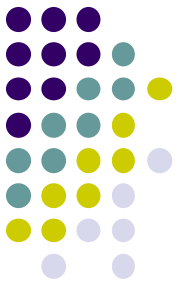


Paso de Parámetros por Nombre

Los argumentos i y $1/i$ son pasados por nombre, lo que permite evaluar la expresión sólo dentro de la función, cuando se hace referencia a ella.

Para que la función de suma calcule otras fórmulas, basta pasar la ecuación correspondiente

- i y $1/(1 - i*i)$
- k y $k*k$
- j y $f(j)$



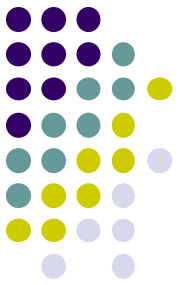
Paso de Parámetros por Nombre

//Simulación

```
#include "stdio.h"
#include "stdlib.h"
#include "string.h"
#include "stdarg.h"

float frac(int);
float harmonico(int, int, float f(int));
float frac(int k) { return (1.0/k); }
float frac2(int k) { return (1.0/(k*k)); }
float harmonico(int lo, int hi, float f(int)) {
    float temp = 0;
    int i;
    for (i=lo; i<=hi; i++)
        temp = temp + f(i);
    return temp;
}

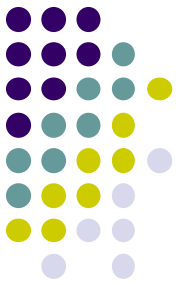
main() {
    printf("Valor del harmonico: %f\n", harmonico(1, 100, frac2));
}
```



Mecanismos de Paso

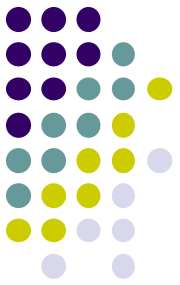
- C ofrece apenas paso por copia
- C++ y PASCAL ofrecen mecanismos de copia y referencia
- ADA usa copia para primitivos y referencia para algunos tipos
 - Otros tipos son definidos por la implementación del compilador y pueden ser copia o referencia





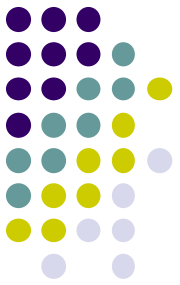
Momento de paso

- Normal (`eager`)
 - Evaluación en la llamada del subprograma
- Por nombre (`by name`)
 - Evaluación cuando parámetro formal es usado
- Perezosa (`lazy`)
 - Evaluación cuando parámetro formal es usado por primera vez
- Mayoria de los LPs (tales como, C, PASCAL, JAVA y ADA) adopta modo normal



Momento del paso

```
int caso (int x, int w, int y, int z) {  
    if (x < 0) return w;  
    if (x > 0) return y;  
    return z;  
}  
caso(p(), q(), r(), s());
```



Momento del paso

- Evaluación normal
 - Evaluación desnecesaria de funciones en caso
 - Puede reducir eficiencia y flexibilidad
- Evaluación por nombre
 - Solamente una de q , r o s sería evaluada
 - Problemas
 - p podría ser evaluada dos veces
 - Si p produjese efectos colaterales (como en un iterador)
- Evaluación Perezosa
 - Única ejecución de p y solamente una de q , r o s