

# ut3\_pd1\_respuestas

## Ejercicio 1

Código:

```
Nuevo nodo otroNodo
otroNodo.siguiente ← nodo1
nodo2.siguiente ← nodo3
```

Situación inicial:

```
nodo1 → nodo2 → nodo3
```

Paso a paso:

1. `otroNodo.siguiente ← nodo1`

Se crea un nuevo nodo que apunta al nodo1.

Queda así:

```
otroNodo → nodo1 → nodo2 → nodo3
```

2. `nodo2.siguiente ← nodo3`

Esto no cambia nada porque nodo2 ya apuntaba a nodo3.

**Respuesta correcta:**

a) Inserta “otroNodo” en la lista, quedando como anterior a nodo1.

---

## Ejercicio 2

Código:

```
Nuevo nodo otroNodo
otroNodo ← nodo1.siguiente
nodo1.siguiente ← nodo3
```

Situación inicial:

```
nodo1 → nodo2 → nodo3
```

Paso a paso:

1. `otroNodo ← nodo1.siguiente`  
`otroNodo` es una referencia a `nodo2`:

```
otroNodo == nodo2
```

2. `nodo1.siguiente ← nodo3`  
`nodo1` ahora apunta directamente a `nodo3`, eliminando `nodo2` de la lista:

```
nodo1 → nodo3
```

**Respuesta correcta:**

c) Elimina `nodo2` de la lista.

---

## Ejercicio 3

Código:

```
Nuevo nodo otroNodo  
otroNodo.siguiente ← nodo1.siguiente  
nodo1.siguiente ← otroNodo
```

Situación inicial:

```
nodo1 → nodo2 → nodo3
```

Paso a paso:

1. `otroNodo.siguiente ← nodo1.siguiente`  
`nodo1.siguiente` es `nodo2`, por lo tanto:

```
otroNodo → nodo2
```

2. `nodo1.siguiente ← otroNodo`  
`nodo1` ahora apunta a `otroNodo`:

```
nodo1 → otroNodo → nodo2 → nodo3
```

**Respuesta correcta:**

b) Inserta “otroNodo” en la lista, quedando entre nodo1 y nodo2.

---

## Ejercicio 4

Código:

```
Nuevo nodo otroNodo
Nuevo nodo nodoActual
nodoActual ← primero
mientras nodoActual ≠ nulo hacer
    nodoActual ← nodoActual.siguiente
fin mientras
nodoActual.siguiente ← otroNodo
```

Problema:

Al finalizar el bucle, `nodoActual` es `nulo`. Luego se intenta hacer `nulo.siguiente ← otroNodo`, lo cual produce error.

**Respuesta correcta:**

d) El algoritmo está mal hecho, ya que dará siempre error en tiempo de ejecución.

---

## Ejercicio 5

Código:

```
Nuevo nodo otroNodo
Nuevo nodo nodoActual
nodoActual ← primero
mientras nodoActual.siguiente ≠ nulo hacer
    nodoActual ← nodoActual.siguiente
fin mientras
nodoActual.siguiente ← otroNodo
```

Análisis:

- Recorre la lista hasta llegar al último nodo (cuyo siguiente es nulo).
- Le agrega otroNodo al final.

Pero si la lista está vacía (primero es nulo), la línea `nodoActual.siguiente` da error porque `nodoActual` es nulo.

**Respuesta correcta:**

c) El algoritmo está mal hecho, ya que dará error en tiempo de ejecución si la lista está vacía.

---

## Ejercicio 6

### a) Costo de memoria

**Array:**

- Reserva memoria fija al inicio.
- Si sobran espacios, se desperdicia memoria.
- Si falta espacio, hay que redimensionar (copia de datos).

**Lista enlazada:**

- Solo se asigna memoria cuando se agrega un nodo.
- Cada nodo requiere un puntero adicional, pero no hay desperdicio de memoria.

### b) Consideraciones sobre cantidad de alumnos

**Array:**

- Requiere conocer un tamaño estimado.
- Es más eficiente en acceso aleatorio, pero inflexible ante cambios en la cantidad de alumnos.

**Lista enlazada:**

- Ideal para casos donde la cantidad de alumnos no está definida de antemano.
- Permite insertar y eliminar elementos dinámicamente sin redimensionar.

**Conclusión:**

Para un curso universitario con inscripciones cambiantes, como en el caso planteado, es más recomendable usar una lista enlazada por su flexibilidad y uso eficiente de la memoria.

---