

1. For

$i < n+4$, $i < 4*n$, $i < n$

- إذا كانت الزيادة جمع او طرح $i++$, $i+=2$, $i+=10$ $\square O(n)$
- إذا كانت ضربا وقسمة في رقم $\square O(\log(n))$

2. For

$i < n^2$, $i < n^3$

- إذا كانت الزيادة جمع او طرح $i++$, $i+=2$, $i+=10$ $\square O(n^2)$, $O(n^3)$
- او قسمة $i/=2$, $i*=2$ إذا كانت ضربه $\square O(\log(n))$

3. For

$i^2 < n$

- إذا كانت الزيادة جمع او طرح $i++$, $i+=2$, $i+=10$ $\square O(\sqrt{n})$
- او قسمة $i/=2$, $i*=2$ إذا كانت ضربه $\square O(\log(n))$

Nested Independent Loops

عداد احدهم لا يعتمد علي الآخر
كل واحدة تتحل لوحدها. و اضرب الناتجين في بعض

Serial for الفور المتتالية غير المتداخلة

كل واحدة تتحل لوحدها و اختار الأكبر

Nested Dependent Loops

عداد احدهما مرتبط بعداد الأخرى العداد بيزيد بالجمع كلاهما
عدد مرات اللي جوة يساوي اللي برة و اضربهم في بعض

```
for (i = 1; i <= n; i++)  
  for (j = 1; j <= i; j++)  
    op();
```

$n \times n = O(n^2)$

Nested Dependent Loops

عداد احدهما مرتبط بعداد الأخرى العداد الخارجي بيزيد بالضرب العداد الداخلي بالجمع
 $O(n)$

```
for (i = 1; i <= n; i *= 2)
    for (j = 1; j <= i; j++)
        op();
```

Therefore $op()$ is called $1 + 2 + 4 + \dots + n$ times $\Rightarrow 1$

Nested Dependent Loops

عداد احدهما مرتبط بعداد الأخرى العداد الخارجي بيزيد بالجمع العداد الداخلي بالضرب
 $O(n \log n)$

```
for (i = 1; i <= n; i++)
    for (j = 1; j < i; j *= 2)
        op();
```

إذا كانت الاعتمادية في الزيادة وليس الشرط
اللوب الداخلي = لوج اللوب الخارجي

```
for (i = 1; i <= n; i++)
    for (j = 1; j <= n; j += i)
        op();
```

$O(n \log n)$

Recursion

استدعت نفسها مرة واحدة بدون لووب

$$T(n-1) \approx O(n)$$
$$T(n/2) \approx O(\log n)$$

استدعت نفسها مرة واحدة مع لووب

$$T(n-1) \approx O(n^2)$$
$$T(n/2) \approx O(n)$$

استدعت نفسها مرتين بدون لووب

$$T(n-1) \approx O(2^n)$$
$$T(n/2) \approx O(n)$$

استدعت نفسها مرتين مع لووب

$$T(n-1) \approx O(2^n)$$
$$T(n/2) \approx O(n \log n)$$