

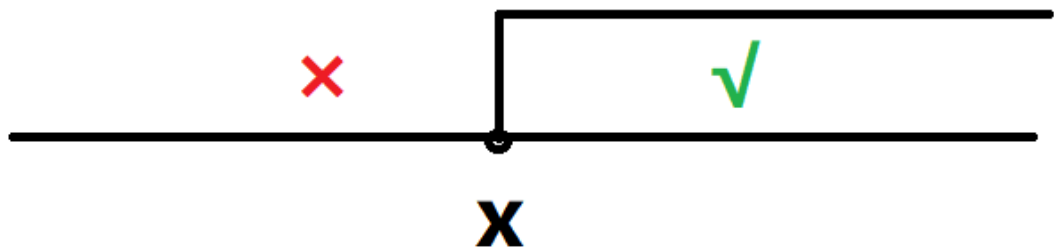
二分模板一共有两个，分别适用于不同情况。

算法思路：假设目标值在闭区间 $[l, r]$ 中，每次将区间长度缩小一半，当 $l = r$ 时，我们就找到了目标值。

版本1

在单调递增序列 a 中查找 $\geq x$ 的数中最小的一个：

当我们将区间 $[l, r]$ 划分成 $[l, mid]$ 和 $[mid + 1, r]$ 时，其更新操作是 $r = mid$ 或者 $l = mid + 1$ ；，计算 mid 时不需要加1。



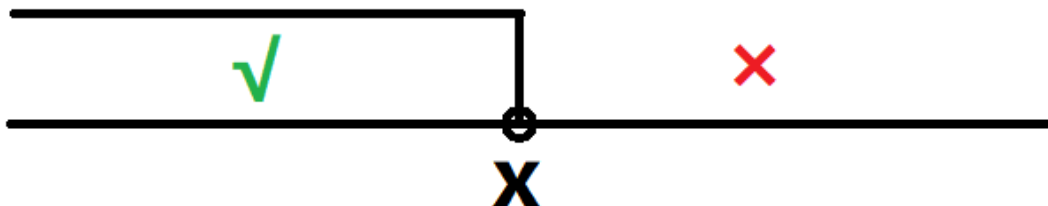
C++ 代码模板：

```
int bsearch_1(int l, int r)
{
    while (l < r)
    {
        int mid = l + r >> 1;
        if (a[mid] >= x) r = mid;
        else l = mid + 1;
    }
    return a[l];
}
```

版本2

在单调递增序列 a 中查找 $\leq x$ 的数中最大的一个：

当我们将区间 $[l, r]$ 划分成 $[l, mid - 1]$ 和 $[mid, r]$ 时，其更新操作是 $r = mid - 1$ 或者 $l = mid$ ；，此时为了防止死循环，计算 mid 时需要加1。



C++ 代码模板：

```
int bsearch_2(int l, int r)
{
    while (l < r)
    {
        int mid = l + r + 1 >> 1;
        if (a[mid] <= x) l = mid;
        else r = mid - 1;
    }
    return a[l];
}
```