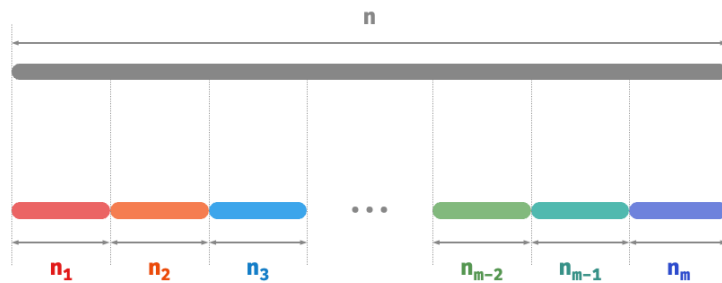


15.4 最大切分乘积问题

? Question

给定一个正整数 n ，将其切分为至少两个正整数的和，求切分后所有整数的乘积最大是多少，如图 15-13 所示。



输入整数 n ，求 $\max(n_1 \times n_2 \times n_3 \times \dots \times n_{m-2} \times n_{m-1} \times n_m)$

www.hello-algo.com

图 15-13 最大切分乘积的问题定义

假设我们将 n 切分为 m 个整数因子，其中第 i 个因子记为 n_i ，即

$$n = \sum_{i=1}^m n_i$$

本题的目标是求得所有整数因子的最大乘积，即

$$\max\left(\prod_{i=1}^m n_i\right)$$

我们需要思考的是：切分数目 m 应该多大，每个 n_i 应该是多少？

1. 贪心策略确定

根据经验，两个整数的乘积往往比它们的加和更大。假设从 n 中分出一个因子 2，则它们的乘积为 $2(n-2)$ 。我们将该乘积与 n 作比较：

$$\begin{aligned}2(n-2) &\geq n \\2n - n - 4 &\geq 0 \\n &\geq 4\end{aligned}$$

如图 15-14 所示，当 $n \geq 4$ 时，切分出一个 2 后乘积会变大，**这说明大于等于 4 的整数都应该被切分。**

贪心策略一：如果切分方案中包含 ≥ 4 的因子，那么它就应该被继续切分。最终的切分方案只应出现 1、2、3 这三种因子。

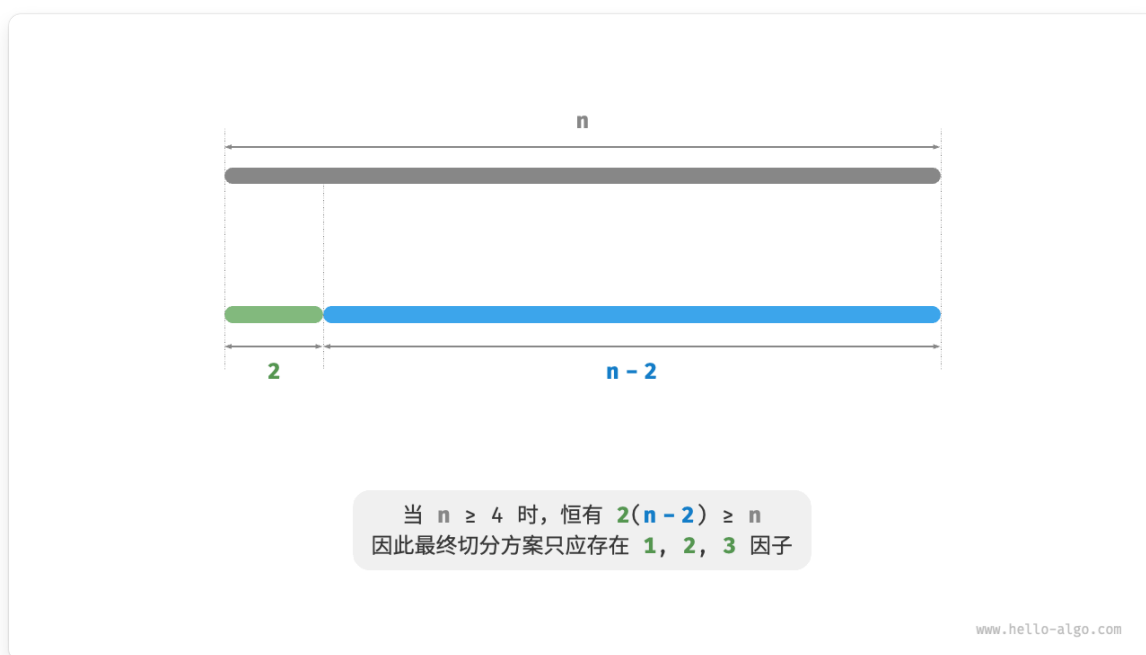


图 15-14 切分导致乘积变大

接下来思考哪个因子是最优的。在 1、2、3 这三个因子中，显然 1 是最差的，因为 $1 \times (n-1) < n$ 恒成立，即切分出 1 反而会导致乘积减小。

如图 15-15 所示，当 $n = 6$ 时，有 $3 \times 3 > 2 \times 2 \times 2$ 。**这意味着切分出 3 比切分出 2 更优。**

贪心策略二：在切分方案中，最多只应存在两个 2。因为三个 2 总是可以替换为两个 3，从而获得更大的乘积。

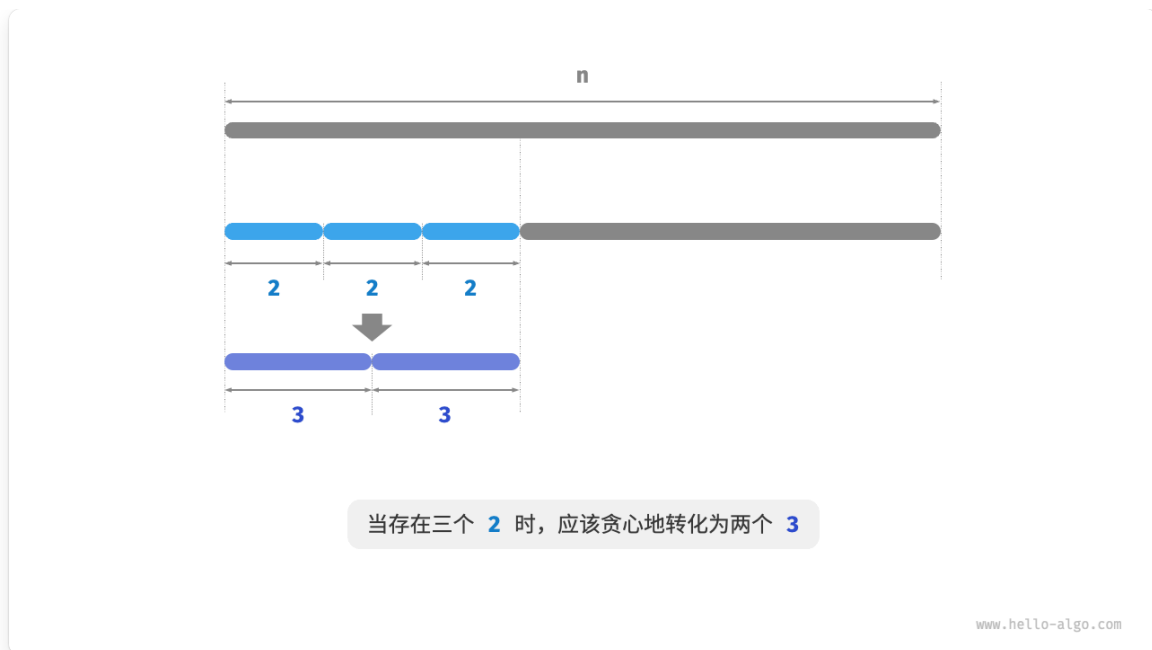


图 15-15 最优切分因子

综上所述，可推理出以下贪心策略。

1. 输入整数 n ，从其不断地切分出因子 3，直至余数为 0、1、2。
2. 当余数为 0 时，代表 n 是 3 的倍数，因此不做任何处理。
3. 当余数为 2 时，不继续划分，保留。
4. 当余数为 1 时，由于 $2 \times 2 > 1 \times 3$ ，因此应将最后一个 3 替换为 2。

2. 代码实现

如图 15-16 所示，我们无须通过循环来切分整数，而可以利用向下整除运算得到 3 的个数 a ，用取模运算得到余数 b ，此时有：

$$n = 3a + b$$

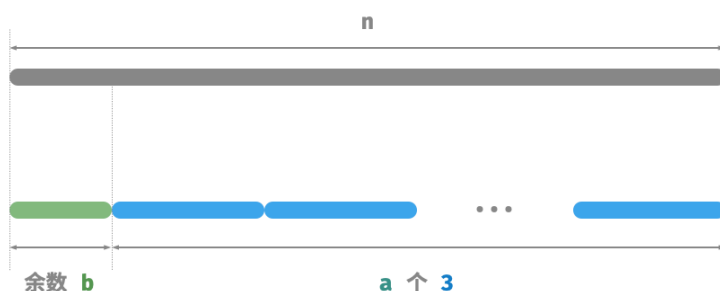
请注意，对于 $n \leq 3$ 的边界情况，必须拆分出一个 1，乘积为 $1 \times (n - 1)$ 。

Python

max_product_cutting.py

```
def max_product_cutting(n: int) -> int:
    """最大切分乘积：贪心"""
    # 当 n <= 3 时，必须切分出一个 1
    if n <= 3:
        return 1 * (n - 1)
```

```
# 贪心地切分出 3，a 为 3 的个数，b 为余数
a, b = n // 3, n % 3
if b == 1:
    # 当余数为 1 时，将一对 1 * 3 转化为 2 * 2
    return int(math.pow(3, a - 1)) * 2 * 2
if b == 2:
    # 当余数为 2 时，不做处理
    return int(math.pow(3, a)) * 2
# 当余数为 0 时，不做处理
return int(math.pow(3, a))
```



www.hello-algo.com

图 15-16 最大切分乘积的计算方法

时间复杂度取决于编程语言的幂运算的实现方法。以 Python 为例，常用的幂计算函数有三种。

- 运算符 `**` 和函数 `pow()` 的时间复杂度均为 $O(\log a)$ 。
- 函数 `math.pow()` 内部调用 C 语言库的 `pow()` 函数，其执行浮点取幂，时间复杂度为 $O(1)$ 。

变量 a 和 b 使用常数大小的额外空间，因此**空间复杂度**为 $O(1)$ 。

3. 正确性证明

使用反证法，只分析 $n \geq 3$ 的情况。

1. **所有因子 ≤ 3** ：假设最优切分方案中存在 ≥ 4 的因子 x ，那么一定可以将其继续划分为 $2(x - 2)$ ，从而获得更大的乘积。这与假设矛盾。