

## Aritmètica Modular i RSA

1. Calculeu:

(a)  $3^{28} \bmod 10$ ,

(b)  $3^{200} \bmod 15$ .

2. **2EXP modular.** Doneu un algorisme de temps polinòmic que amb entrada els enters  $a, b, c$  i un nombre primer  $p$  computi  $a^{b^c} \bmod p$ .

3. **Factorial Modular.** Donats dos enters  $x$  i  $N$ , calcula  $x! \bmod N$ .

(a) Demostreu que un enter  $y$  es primer si i només si per a tot enter  $x < y$  es compleix que  $\gcd(x!, y) = 1$ .

(b) Considereu l'apartat previ per demostrar que si **Factorial Modular** fos computable en temps polinòmic, aleshores el problema de **Factoritzar** també seria computable en temps polinòmic (Recordeu **Factoritzar**: Donat un nombre enter  $x$ , calcula els seus factors primers).

4. En un sistema criptogràfic **RSA** amb  $p = 7$  i  $q = 11$ , troba la clau pública  $(N, c)$  i la clau privada  $(N, d)$  apropiades.

5. **Sistema criptogràfic segur?** Suposem que en lloc d'utilitzar un nombre compost  $N = pq$  com es fa en el sistema **RSA**, utilitzem un nombre primer  $p$ . Per encriptar un missatge  $m \bmod p$  farem servir un exponent  $e$ , de la mateixa manera que es fa en el sistema **RSA**. L'encriptament del missatge  $m \bmod p$  seria  $m^e \bmod p$ .

Demostreu que aquest nou sistema no és segur donant un algorisme eficient per descriptar. Es a dir, doneu un algorisme que, amb entrada  $p, e, m^e \bmod p$ , computi  $m \bmod p$  eficientment. Justifica la correctesa de l'algorisme i analitza el seu temps de computació.