

CKKS

# Chiffrement homomorphe approximatif CKKS

## Ring Learning With Errors (RLWE)

- On note  $\mathcal{R} = \mathbb{Z}_q[X]/(X^N + 1)$  les polynômes de degré  $N$  à coefficients entiers modulo  $q$
- Le chiffrement d'un message  $m \in \mathcal{R}$  sous la clé  $s \in \mathcal{R}$  avec aléas  $a, e \xleftarrow{\$} \mathcal{R}$  est

$$Enc_s(m) = (-as + m + e, a) \in \mathcal{R}^2$$

$$Dec_s(b, a) = b + as = m + e \approx m$$