## Universiteit van Stellenbosch

## Toegepaste Wiskunde 314

## Tutoriaal 7: Donderdag 22 April 2004

## **MEMORANDUM**

- (1)  $74\,183^{6\,149} \equiv 79\,809 \pmod{81\,403}$ .
- (2) (a) Die getal n = 27449 is wel priem.
  - (b) i.  $\alpha = 17261$  is nie 'n generator van  $(\mathbb{Z}_{27449} \setminus \{0\}, \times)$  nie die orde daarvan is 13724.
    - ii.  $\alpha=17\,264$  is wel 'n generator van  $(\mathbb{Z}_{27\,449}\backslash\{0\},\times)$  die orde daarvan is  $27\,448$
  - (c) Die kriptoteks is byvoorbeeld  $y_0 = (15537, 3701)$ ,  $y_1 = (17348, 12531)$ ,  $y_2 = (21724, 22852)$ ,  $y_3 = (16263, 9243)$  en  $y_4 = (11039, 15479)$  indien die maskers  $k_0 = 457$ ,  $k_1 = 1965$ ,  $k_2 = 3167$ ,  $k_3 = 17$  en  $k_4 = 905$  onderskeidelik met 'n bloklengte-protokol van 4 syfers (2 karakters) gebruik word.
- (3) Die skoonteks is follow.
- (4) Die eerste lys in Shanks se algoritme word gegee deur ((0, 1), (1, 267), (2, 355), (3, 614), (4, 56), (5, 276), (6, 312), (7, 140), (8, 690), (9, 780), (10, 350), (11, 502), (12, 727), (13, 875), (14, 32), (15, 1206), (16, 353), (17, 80), (18, 569), (19, 271), (20, 200), (21, 811), (22, 66), (23, 500), (24, 193), (25, 165), (26, 27), (27, 1094), (28, 1024), (29, 679), (30, 289), (31, 114), (32, 1086), (33, 111), (34, 285))

Die tweede Lys in Shanks se algoritme word gegee deur ((0, 616), (1, 979), (2, 49), (3, 1148), (4, 1213), (5, 814), (6, 27), (7, 982), (8, 294), (9, 773), (10, 1163), (11, 1215), (12, 162), (13, 1000), (14, 541), (15, 969), (16, 863), (17, 1175), (18, 972), (19, 1108), (20, 800), (21, 922), (22, 286), (23, 935), (24, 940), (25, 533), (26, 1131), (27, 640), (28, 493), (29, 718), (30, 748), (31, 752), (32, 671), (33, 171), (34, 512))

Die enigste elemente uit die twee lyste met gemeenskaplike tweede inskrywings is (26, 27) en (6, 27). Dus is die diskrete logaritme  $a = 35 \times 26 + 6 = 916$ 

Die skoonteks is kipling.