

Posudek vedoucího diplomové práce

Jana Kučerová, Řešení soustav diferenčních rovnic pro sčítání a booleovské operace

Práce se zabývá zobecněním algoritmu pro řešení jisté rovnice obsahující dvě grupové operace na binárních posloupnostech délky n - operaci xor a operaci modulárního sčítání modulo 2^n . Tuto dvojici operací nazývá standardní grupový pár. Vzájemný vztah těchto operací je základem mnohých algoritmů pro symetrickou kryptografií.

Polynomiální algoritmus pro nalezení všech řešení rovnice

$$(x \text{ xor } \alpha) + (y \text{ xor } \beta) = (x+y) \text{ xor } \gamma$$

kde α, β, γ jsou parametry, umožnil autorům Paulovi a Preneelovi oslabit proudové šifry jistého typu.

Autorka se v práci zabývá existencí polynomiálního algoritmu v obecnějším případě, kde místo operací xor a modulárního sčítání vystupují libovolné dvě abelovské grupové operace.

Za hlavní výsledky práce považují charakterizaci vzájemné polohy obou operací xor a $+$.
Věta 2.7., popis všech možných hustých abelovských párů v Tvrzení 4.18. a celou část 4.2., ve které se autorka snaží přímo zobecnit algoritmus Paula a Preneela na husté abelovské párky.

Kapitola 2 je základ teorie trupových párů. Autorka používá definici grupového páru jakožto dvojice abelovských grup se společným neutrálním prvkem na stejně množině X . Později se ukázala jako mnohem vhodnější definice grupového páru jako algebry $(X, 0, xor, +)$ s jednou konstantou 0 a dvěma binárními operacemi xor a $+$ takovými, že každá operace zvlášt' je abelovská grupová operace s neutrálním prvkem 0 . Vždy se předpokládá, že množina X má mohutnost 2^n . Definice používaná autorkou vede občas k problémům s přesnou formulací některých pojmu a tvrzení, například s definicí řešení modulo společná kongruence obou grup v trupovém páru, definicí izomorfismu trupových párů, systému reprezentantů podle společné kongruence trupového páru, apod.

V Kapitole 3 autorka uvádí algebraický pohled na algoritmus Paula a Preneela vycházející z toho, že ve standardním trupovém páru existuje řetěz společných kongruencí maximální možné délky. Zde zůstala na půli cesty v tom, že používá přespíliš systémy reprezentantů místo přímého počítání s kongruencemi.

Druhou vhodnější definici autorka zavádí na počátku Kapitoly 4, pak se ale zase v dalším vraci k původní definici z Kapitoly 2. Na počátku kapitoly autorka předpokládá, že grupový pár má svaz kongruencí maximální možné délky, tj. n . To je definice hustého abelovského páru, která je za vedena ale až později. Následuje obecná teorie hustých abelovských párů a poté v podkapitole 4.1. popis možné vzájemné polohy obou grup v hustém abelovském páru. Zde není dostatečně rozlišená role prvků $e_i + e_i$, případně $e_i \text{ xor } e_i$, a role přechodových funkcí f_i . Zatímco prvky $e_i + e_i$ popisují grupovou operaci $+$, resp. její rozšíření z podgrupy X_{i-1} na podrupu X_i , funkce f_i slouží k popisu vzájemné polohy těchto operací. Tato část vrcholí Tvrzením 4.18., které také umožňuje spočítat, kolik hustých abelovských párů existuje s danou operací xor .

K této části mám dotaz – je možné z Tvrzení 4.18 přímo odvodit jakým způsobem přeložit souřadnice daného prvku vzhledem k jedné operaci na souřadnice téhož prvku vzhledem ke