

## 12. Übung Logik und Spiele

Abgabe: bis Montag, den 15. 7. um 13:30 Uhr am Lehrstuhl.

### Aufgabe 1

- (a) Sei  $\mu = (\mu_1, \dots, \mu_n)$  ein gemischtes Nash-Gleichgewicht eines endlichen Spiels  $\Gamma$  in strategischer Form. Zeigen Sie: Für jeden Spieler  $i$  und jede Strategie  $s \in \text{supp}(\mu_i)$  gilt  $s \in \text{MLS}_i^\infty$ .
- (b) Folgern Sie, dass in einem gemischten Nash-Gleichgewicht  $\mu = (\mu_1, \dots, \mu_n)$  jedes  $s_i \in \text{supp}(\mu_i)$  rationalisierbar ist.
- (c) Zeigen Sie, dass die Aussage nicht für schwache Dominanz gilt. Geben Sie ein endliches Spiel  $\Gamma$  an, so dass ein reines Nash-Gleichgewicht  $(s_1, \dots, s_n)$  existiert mit  $s_i \notin \text{ML}^\infty$  für mindestens einen Spieler  $i$ .

### Aufgabe 2

Wir betrachten ein Spiel, in welchem drei Spieler um einen Gewinn von 1€ spielen, indem sie gleichzeitig jeweils eine ganze Zahl zwischen 1 und  $K$  wählen (für ein festes  $K \geq 2$ ). Diejenigen Spieler deren Zahl am nächsten bei  $\frac{2}{3}$  des Mittelwertes aller gewählten Zahlen liegt, teilen den Gewinn gleichmäßig untereinander auf.

- (a) Gibt es Zahlen  $1 \leq x \leq K$ , so dass das Strategieprofil  $(x, x, x)$  ein Nash-Gleichgewicht in reinen Strategien ist?
- (b) Finden Sie nun alle Nash-Gleichgewichte in reinen Strategien für dieses Spiel.  
*Hinweis:* Betrachten Sie in einem Strategieprofil einen Spieler der die höchste Zahl wählt.
- (c) Identifizieren Sie alle Nash-Gleichgewichte in gemischten Strategien.
- (d) Bestimmen Sie ferner für alle Spieler die Menge der rationalisierbaren Strategien.